



ҚАЗАҚСТАН РЕСПУБЛИКАСЫ
БІЛІМ ЖӘНЕ ГЫЛЫМ МИНИСТРЛІГІ



А. Ж. Асамбаев

ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЕКТ НЕГІЗДЕРІ

Алматы, 2011

А. Ж. Асамбаев

ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТ НЕГІЗДЕРІ

ОҚУЛЫҚ

Қазақстан Республикасы Білім және
ғылым министрлігі бекіткен

Алматы, 2011

УДК 004(075.8)
ББК 32.973 я 73
А 87

*Павлодар мемлекеттік педагогикалық институтының
ғылыми Кеңесі баспаға ұсынады*

Пікір жазғандар:

Техника ғылымдарының кандидаты, профессор А. Д. Тастанов;
Педагогика ғылымдарының кандидаты, профессор Б. А. Найманов

Асамбаев А. Ж.

А 87 Жасанды интеллект негіздері: Окулық. –Алматы: ЖШС РПБК «Дәуір» 2011. – 136 б.

ISBN 978–601–217–242–3

Окулыкта жасанды интеллект туралы негізгі бастапқы мәліметтер берілген, білімдерді ұсыну және есептерді шешу әдістер туралы негізгі мағлұматтар көлтірілген. Білімдерді тауып алу әдістер туралы қыска деректер, саралтамалық жүйенін күрылымы, жасау кезеңдері туралы жеткілікті мәліметтер берілген, оларды жасау үшін құрал-жабдықтардың жіктеуі көрсетілген.

Окулык – жоғары оку орындарының акпараттық технологиялар, информатика, физика-математика мамандықтарының студенттері мен ұстаздар қауымына және жасанды интеллект әдістерін өз жұмыстарында колданатын инженерлерге арналған.

УДК 004(075.8)
ББК 32.973 я 73

ISBN 978–601–217–242–3

© Асамбаев А. Ж., 2011

© КР Жоғары оку орындарының
қауымдастыры, 2011

KIPIСПЕ

Адам мен машинаның бірлескен қызметі өте өзекті. Компьютер адамға кеңесші болу қажет, жағдайды тез талдаң іс-әрекет вариантының кісіге ұсыну керек. Ал адам келтірілген вариантыннан керегін тандауды.

Казір жасанды интеллект - шешімді жасау мен қабылдау үшін адамның қызметін күшейттеп, өзін-өзі үйрететін құрал-сайман.

Орын ауыстыру, билет сату (яғни тізбекті және дәлдікті орындауды мен дәл нәтижесін алуы қажетті есептер) есептерді шешу үшін формалданған орындаушының басқаруы алгоритмдық пайдалануышы үшін бағдарлама түрде орындалады. Осында пайдалануышының қолында нақты анықталған командалар жүйесі мен орта болады, олар шешілетін есептің және басқарудың сипатына әсер етеді. Бірақ, формалдауға жатпайтын есептерде бар. Осындай есептер типіне эвристикалық есептерді, тиімді басқару есептерді, бейнені айырып тануды, мәтінді машиналық аударуын және т.б. жатқызуға болады. Бұл есептер интеллектке жатады, осындай есептердің компьютерлік құралдар көмегімен шешу проблемасы кибернетика бағытының зерттеу ядросын құрастырады, оны жасанды интеллект деп атайды.

Жасанды интеллект (ЖИ) – компьютерлік құралдар арқылы жеке ақыл-ой іс-әрекеттерін орындау. ЖИ жеке ғылыми бағыт ретінде XX ғасырдың екінші жартысында пайда болды (бұл көбінесе, кибернетиканың дамуына тәуелді болатын). Басқару талдау, салыстыру, ақпаратты өндеу, болжамды жасау, жорамалдың дұрыстығын дәлелдеу (яғни интеллектуалды қызметіне жататын операциялар) негізінде шешімді қабылдаумен байланысты болады.

Жасанды интеллект жүйелері – арнайы логикалық жүйелер арқылы компьютерлік бағдарламада жүзеге асырылған адам интеллектің жеке аспектісін ұдайы өндіретін техникалық жүйелер.

Жасанды интеллект жүйелерінің қолдану салалары:

- роботтехникасы;
- сараптамалық жүйелер;
- есептерді әмбебап шешушіні жасау;
- бір тілден екінші тілге аудару, мәтінді рефераттау;

– пайдаланушыны компьютермен ынғайлы диалогын қамтамасыз ететін интеллектуалды интерфейсті жасау.

Өткен ғасырдың соңғы он жылдығында интеллектуалды жүйелер дамуының келесі маңызды бағдарлары анық қорінді:

1. Шығармашылық үдерістерді електейтін жүйелер. Музыкалық шығармаларды жасау, ойын есептерді (шахмат, дойбы, домино) шешу, автоматтандырылған аударма, теоремаларды дәлелдеу, бейнелерді айырып тану, ойлауды еліктеу және т.с.с.

2. Білімдерге негізделген (сараптау жүйесі) ақпараттық жүйелер, яғни жабдықтарды күйге келтіру, тәжірибелі емес пайдаланушыларға кеңес беру, оқыту және т.б.

3. Интеллектуалды ақпараттық жүйелер – заттық салада есептерді шешуге арналған математикалық және алгоритмдық модельдерге негізделген үлкен және өте үлкен бағдарламалар. Олардың мүмкіндігі: басқаруды оқылату және адамның жұмыс қөлемін азайту үшін пайдаланушымен мағыналы сұхбат жүргізу.

4. Роботтық техника. «Интеллектуалдығы» жағынан бірнеше робот буындарын ажыратады. Бірінші буын – алдын ала бекітілген және өзгермейтін бағдарлама бойынша істейтін робот-манипуляторлар (мысалы, станокқа дайындауды өверетін). Екінші буын – бейімделген роботтар. Осындаған роботтар әртүрлі датчиктермен (бұрышолшеуіштер, тензоремерлер, газ талдаушылар және т.б.) жабдықталған. Роботтардың алғашқы екі түрі - өнеркәсіптік роботтар, олар арнайы ортада (зауыт цехында) жұмыс істеуге арналған. Үқсас проблемалар іздестіру роботтар да пайда болады, бұл ерекше бағдарламалар Фаламторда құжаттарды индексациялауға арналған.

Автор

1 - б ө л і м

ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТІҢ ТҰЖЫРЫМДАМАЛЫҚ НЕГІЗДЕРІ

1.1. Жасанды интеллект теориясының даму тарихы

Қазіргі ғылымның кез келген бағыттары сияқты жасанды интеллектің даму тарихы өте бай.

Автоматтандырылған технологиялардың кең дамуы (1.1 кестені қараңыз) XX ғасырдың екінші жартысында басталды. Жасанды интеллектің негізгі теориялық қағидалары дәл сол заманда орнықты деп айтуға болады.

Жасанды интеллект теориясында салмақты өзгерістер мен жетістіктерді алдымызыдағы он-жырыма жылда күтүге болады.

Kestе 1.1

Ақпараттық технологиялардың даму кезеңдері

Кезең	Шешілетін міндеттер	Ғалымдар және инженерлер	Техника
1	2	3	4
Машиналарға дейінгі (XVII ғ.)	Есептерді (көбінесе, арифметикалық) автоматтандыру	Г. Лейбниц, Б. Паскаль	Арифмометр, логарифм сызығышы және т.с.с.
Механикалық және механика-электр есептеуіш машиналар (XIX ғ. – XX ғ. ортасы)	Есеп жүргізу (тауарларды есепке алу, халық санағы, ғылым). Хабарларды шифрлеу	Ч. Бэббидж және А. Лавлейс, Г. Голлерит, П. Чебышев	Голлерит машинасы, электржетегі бар арифмометр, «Энигма» шифрлеу машинасы
Алғашкы ЭЕМ (XX ғ. 40-жылдарынан бастап)	Бірталай деректерді енгізу, сақтау, өндіреу	Фон Нейман (теориялық негіздері), Кодд Э. (реляциялы деректер базасы, 60 жылдар).	ENIAC (АҚШ, ядролы бағдарлама үшін есептер). Мейнфреймдер, ЕС ЭВМ (70-жылдары)

1	2	3	4
Алғашкы басқаруышы есептеуіш машиналар (XX ғ. 50 жылдарынан бастап)	Техникалық қарапайым заттардың, күрделі жүйелердің параметрлерін басқару және бақылау	Н. Винер (теориялық негіздері), К. Шенон, Д. А. Поступов	Икемделген ЭЕМ, космос ракеталарын жүргізу жүйелері (КСРО) және т.б.
Басқарушы есептеуіш кешендер (XX ғ. 70-жылдары)	Ірі техникалық жүйелердің ақаулықтарын автоматты тұрде табу. Ірі техникалық жүйелерді басқару мен жұмыс тәртіпперін тандау	Р. Белман, Л. С. Понтрягин, М. Мински	Есептеуіш өлшеу кешендер СМ ЭВМ (PDP-11). Автоматтан-дырылған жобалау жүйесі, микро-ЭЕМ
Дербес компьютерлер және үлкен ЭЕМ (XX ғ. 80 жылдарынан бастап)	Көпөлшемді деректерді талдау, болып кеткен оқиғалардың себебін іздеу, қалыптасқан жағдайдан шығу жолдарды іздеу	Аристотель, Дж. Буль, Л. Заде, М. Мински, С. Пейперт, Р. Кини, Х. Райфа, Р. Ковальски, және басқалар.	Микро-ЭЕМ PDP-11, IBM/370, дербес компьютерлер IBM286, 386 және т.б.

1.2. Бағдарламалы құралдардың даму кезендері

Әрбір кезенде (кесте 1.2) акпараттың ерекше өндөу технологиясы құрылды (мысалы, деректер базасының технологиясы). Кезендердің әрбіреуі өркендеп, келесі жоғарғы деңгейдің технологиясының негізі болып табылады.

Кесте 1.2

Бағдарламалы құралдардың кейбір кезендері

Технология	Міндеттер
1	2
ЭЕМ және сыртқы құрылғылардың физикалық деңгейлерін бағдарламалы басқару технологиясы	Операциялық жүйелерді жасау Эвристикалық программалар
ЭЕМ физикалық деңгейінің іс-әрекетін программалы-аппаратты оңтайландыру	Операциялық жүйелерді жетілдіру, арнағы утилиталарды жасау

1	2
Сакталу деректердің логикалық ұғымдастыру технологиясы	Файлдық деректер жүйесін жасау
Деректер базалар мен есептеу технологиясы	Деректерге катаинау әдістерді және стандартты форматтарды жасау, сандық алгоритмдер
Жасанды интеллект теориясы	Сакталу деректердің салыстырмалы талдауының әмбебап әдістерін жасау. Қайшылыктарды, олардың пайда болу себебін және жою әдістерін іздеу

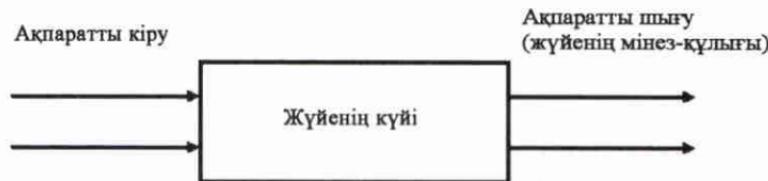
Ескерту: эвристикалық программалау — белгілі, алдын ала берілген ережелер арқылы іс-әрекеттер стратегиясын жасау.

Әрбір технология өзіндік ерекше ұғымдарды, терминдерді және әдістерді туғызады. Келесі жоғарғы деңгейдің технологиялары оны қолдайды, бірақ жаңа ұғымдар да пайда болып жаңа теорияны құруға әкеледі. Жасанды интеллект үшін бұл білім туралы ұғым.

Сонымен, жасанды интеллект – өзіндік міндеттері бар, ерте технологияға негізделетін ең жаңа ақпараттық технология.

1.3. «Жасанды интеллект» ұғымы

1-анықтама. Ақпаратты кіруінің күйіне тәуелді, мақсатқа бағытталған іс-әрекет параметрлерінен басқа, өзінің мінез-құлқын өзгеретін жүйе интеллектуалды деп аталады (1.1-сурет). Мінез-құлқының тәсілі ақпаратты кіруінің ағымды күйіне ғана емес, жүйенің алдыңғы күйлеріне де тәуелді болады.



1.1-сурет. «Кара жәшік» сияқты интеллектуалды жүйе

Бірнеше мысал келтірейік.

Әрбір жанды организм — интеллектуалды жүйе. Оның ұзақ зердесі және өзін оқыту қабілеті бар. Колын күйдіріп алған бала ыстық пешке жоламайды.

Техникалық жүйелер интеллектуалды бола алмайды, яғни олардың реакциясы бірдей оқигаға айтарлықтай өзгермейді. Құбырдағы газ қысымын автоматты басқару жүйесі қалқалағышты жауып және ашып қана алады (параметрді басқару), бірақ құбырдан қалқалағышты алғып тастау шешімді қабылдай алмайды. Егер апатқа келтіретін, газеткізгіштің ішінде қысым өзгеретін болса (мысалы, алдымен кенет көтеріледі, сосын кенет төмендейді), онда автоматты жүйе осы өзгерісті қалыпты деп есептеп, қалқалағыштың қозғауымен бұл жағдайды басқара бастайды. Бірақ, осындай оқиғалар қайталана берсе жүйе үйренбейді. Өйткені, бала параметрлерді (ыстық пеш) ғана емес, мінез-құлық ережелерді де жаттап алды (ыстық пешке жолама).

2-анықтама. Адамның ойлаудың компьютерде модельдейтін жүйе интеллектуалды деп аталады.

Екінші анықтама 60-жылдары пайда болды, ол кезде адам миындағы процестерді компьютер көмегімен модельдеуге болады деп есептелеңді. Ми талшықтары – нейрондар – арнағы математикалық әдістермен бағдарламалы түрде сипатталатын. Осымен, компьютерлік бағдарлама адам миының тілімі деп келтіріледі. Бағдарламаның кіруіне кейбір мәліметтер беріледі (жанды организмде электр сигнал беріледі), шығуында алынған нәтижелер үлгі-нұсқамен салыстырылатын. Осыған байланысты, егер нәтижелер үлгі-нұсқауға сәйкес болмаса, есептік коэффиценттер өзгеріледі. Осындай «оқытудың» айналымдар санына тәуелді, бағдарламаның жұмыс нәтижелері адам миының өте кіші тілімінің жұмыс нәтижелеріне жақындейтын.

ХХ ғасырдың 80 жылдары бұл идея сәтсіздікке ұшырады, бірақ нейронды желілер теориясының пайдалығы басқа тәжірибелік салаларда көрсетілді. Мысалы, жақсы нәтижелер параметрлердің мәндерін болжаяу есептерде және бейнені айырып тануда алынды.

3-анықтама. Адаммен мағыналы өзара сұхбат жүргізу арқылы, оның интеллектуалды қызметтің күштейтін жүйені интеллектуалды деп атайды.

80-жылдардың аяғында әмбебап жасанды ақыл-ойды жасауға болмайтыны және оның қажетсіздігі айқын болды. Адамды алмастыратын емес, оның қызметтің толықтыратын тар көлемді интеллектуалды жүйелерді жасау керекті. Адамның бірегей қабілеттерінен басқа бірнеше кемшіліктері де бар. Компьютерде энциклопедиялық жады бар, бір секундта миллиондаған операцияларды жасай алады, бірақ компьютер ой жүгірте алмайды және өзінің қылыштарына жауап берсе алмайды.

Адам мен машинаның бірлескен қызметі өте актуалды. Компьютер адамға кеңесші болу қажет, жағдайды тез талдаң іс-эрекет вариантарын кісіге ұсыну керек. Ал адам келтірілген вариантардан керегін тандайды.

Сонымен, қазір жасанды интеллект - шешімді жасау мен қабылдау үшін адамның қызметін күшеттеп, өзін-өзі үйрететің құрал-сайман.

1.3.1. Терминдер және анықтамалар

Интеллектуалды бағдарламаны процедуралық деректер базалар және бағдарламау теория көмегімен ғана жасау мүмкін емес. Егер деректер базасына барлық кездескен жағдайларды енгізетін болсақ, бағдарлама одан интеллектуалды болып қалмайды.

Мысал. 40 жылдардың аяғында бір тілден екінші тілге автоматтандыру аудару міндетті қойылған болатын. Мысалы, орыс тілінен ағылшын тілге аудару тіркестер: Read Only Memory. Мұнда Read — читать (оку), Only — только (тек қана), Memory — память (зерде). Осы сөйлемді қалай дұрыс аударуға болады?

1. Компьютер көзқарасына қарай — ағылшын сөздерді кездескен ретімен орыс сөздерімен алмастыру қажет, онда аламыз: «Читать только память».

2. Аудармашының көзқарасына қарай — ағылшын тілінің грамматикасын еске алып, сөйлемнің аяғынан бастау керек: «Память только для чтения».

Анық, бастапқы мәліметтерден баска (біздің жағдайда бұл сөздер «читать, только, память») аудару ережелерді де еске алу қажет. Ал аудару ережелері деген не? Аударушы бағдарламада оларды қалай ескеру керек? Ол үшін жаңа ұғым білімдер пайдаланылады.

Білімдер — жасанды интеллектің негізгі атау сөзі. Қарапайым түрде білімдерді деректер элементтерінің арасындағы арақатынастар деп анықтауға болады. Мысалы, машинаның кіруіне берілген сөйлем: «Арман Әсемді жақсы көреді». Мұндағы Арман мен Әсем — мәліметтер. Жақсы көреді — арақатынас. Арақатынастың симметриясы жоқ, сондықтан машина осыны біліп, мағыналы жауап берे алады: «Әсем Арманды жақсы көрмеуі мүмкін».

Аудару мысалға қайтадан келейік. Оны графикалық түрде көрсетейік (*1.2-сурет*). Аудару сызбасы аударудың дұрыс бағытын анықтауға мүмкіндік береді. Ол орыс пен ағылшын вариантарына

бірдей сәйкес келеді. Бастапқы сөйлемде болмаған және сыртқы көздерден алынған осындай сызба білім деп саналады.

Оқу

Тек қана

Зерде

read

only

memory

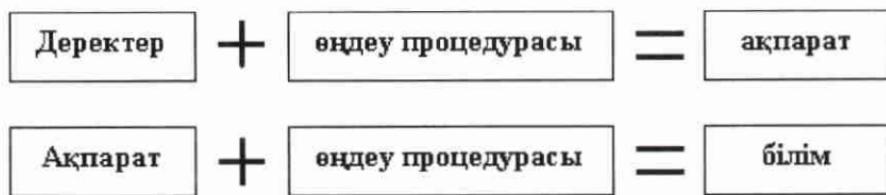
X
Басты сөз

Бағыну

Зерде

1.2-сурет. Деректер элементтерінің арасындағы байланыс

Басқа сөзбен айтқанда, білімдер бастапқы мәліметтерге (оларды декларативті ақпарат деп атауға болады) кейбір өндеу әдістерді колдана және сыртқы процедураларды (оны қосылған процедураналар немесе процедуралық ақпарат деп атайды) косу арқылы алынады. Мәндер арасындағы арақатынастарды анықтау үшін жаңа бағдарламалық құралдар қажет. Жасанды интеллект бағдарламасының жұмысы «білімдер арқылы шешімді» қабылдау немесе «жаңа білімдерді шығару» мен анықталады. Бұл процесс сызба түрінде 1.3-суретте көрсетілген.



1.3-сурет. Деректер элементтерінің арасындағы байланыс

Мысалды қарастырайық. Адам сағатқа қарайды. Нені ол көреді? Мәліметтерді? Ақпаратты? Білімді? Адамның іс-әрекетін бақылайық. Көз циферблатқа карап тұр. Миға электр сигнал түседі. Сосын кісі ойланып түсіну керек (сағат тілінің орнынан) қанша уақыт (яғни алынған мәліметтерді кейбір шкаламен салыстыру). Нәтижесінде декларативті ақпаратты алып, мысалы 08:20, кісі сыртқы білімді қосып (мысалы, өзінің жұмыс тәртібін), кешіккенін (білім) түсінеді және жылдам жүре бастайды (мінез-құлқының параметрлерін өзгертеді, яғни мәліметтерді).

Білімдердің ерекші белгісі – олар бастапқы жүйеде болмайды. Сағат циферблатында «мен кешіктім» деген жазу жоқ. Бұл сөз адамның жұмыс тәртібінде де жоқ. Акпараттық бірліктерді салыстыру, арасындағы қайшылықтарды табу және шешу нәтижесінде білімдер пайда болады. Яғни, білімдер белсенді, олардың пайда болуы (немесе жетіспеушілігі) кейбір іс-әрекетке келтіреді.

Білім үшін келесі қасиеттер сипатты:

– ішкі түсіндірушілік (әрбір акпараттық бірліктің бірегей аты болу керек және ол бір мәнді анықталу керек);

– құрылымдылық, яғни акпараттық бірліктердің арасында арақатынастар анықталу қажет (мысалы, «бөлік-бүтін», «тегі-түрі» және т.б.)

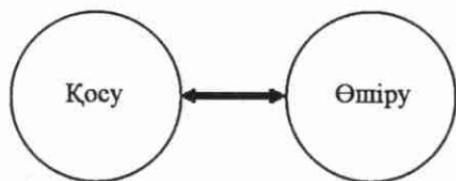
– білімдер кейбір кеңістікті жасайды, бұл кеңістік метрлік немесе метрлік емес те болу мүмкін.

Акпараттық бірліктер үшін аттарын қою, осы бірліктерді ажырату, арақатынастарды анықтау – күрделі есеп. Қарапайым құрылымы бар нақты объектілер үшін акпараттық бірліктерге және арақатынастарға бір ғана ұсақтауы болады. Мысалы, «ит - құйрық» жүйесі үшін жалғыз ғана модель ойлап табуға болады «құйрық иттің бөлігі».

Күрделі, ең бірінші абстракты, жүйелер үшін, «бүтіні» және «бөлігі» қайсысы қайда түсінуге оқай емес. Қарастырайық, мысалы «доллар курсы» жүйені, бұл үшін қайсысы маңызды параметр, қайсысы маңызды емес айқын айтаалмаймыз. Немесе көп мәнді арақатынасты «тию» (A B-ға тиді) екенін әртүрлі жағдайда сәйкес түсіндіріп көріңіз.

Осындай проблемалардың шешуімен жасанды интеллектің «білімдер инженериясы» деген саласы айналысады.

Күй – екінші маңызды атап сөзі. Әрбір акпараттық бірліктер және толығымен барлық жүйе белгілі бір күйде болу мүмкін. Мысалы, шам бір күйде бола алады: қосылған - өшірілген. Бұл жағдайда күйлер кеңістігінің қуаты 2 (1.4-сурет қараңыз).



	Қосу	Өшіру
Қосу	0	1
Өшіру	1	0

1.4-сурет. Жүйенің күйлер кеңістігі және ауысу кестесі

Шексіз көп күйлер кеңістігі бар жүйелер болады.

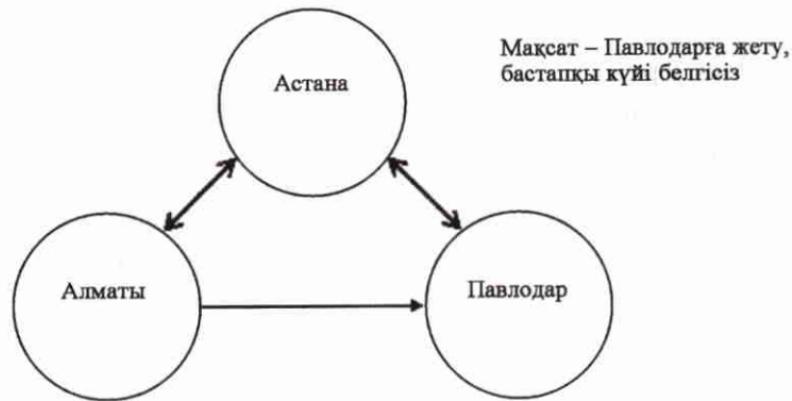
Күйлер кеңістігін граф (1.4-сурет) түрінде немесе ауысу кестесі түрінде көрсетуге ынғайлы.

Жүйенің бір күйден екінші күйге ауысында симметриялы қасиеті болу мүмкін. Осындай жағдайда жүйе бастапқы күйге қайту мүмкін (ал компьютерлік бағдарлама – циклденіп қалады).

Мақсат – жасанды интеллект жүйесінің негізгі сипаттамасы. Жасанды интеллект жүйесінің (интеллектуалды бағдарлама) дәстүрлі бағдарламадан айырмашылығы – мақсаттылық қасиетінде. Интеллектуалды бағдарламада алгоритмы жоқ, мақсаты ғана және осы мақсатқа жету ережелері бар. Жасанды интеллект бағдарламаны – «не істеу керек» бағдарламасы деп айтуға болады, ал дәстүрлі бағдарламаны – «қалай істеу керек» бағдарламасы. Дәстүрлі бағдарламада мақсатқа жету алгоритмы алдымен берілген және сөзсіз орындалады, интеллектуалды бағдарламада мақсатқа жету кезінде ағымды жағдайды еске алып алгоритм құрылады.

Жасанды интеллект жүйесінде істейтін бағдарламашыға дұрыс мақсатты койып үйрену өте маңызды.

Интеллектуалды бағдарламаларда мақсат ретінде көбінесе, жүйенің берілген күйге ауысу талаптары тапсырылады, ал тиімділік критерий ретінде – шешімнің қадам саны. Әрине, бастапқы күйді көрсетпей мақсатқа жету көбінесе мүмкін емес (1.5-сурет).



1.5-сурет. Циклдары бар күйлер кеңістігі

Білімдер ұсыну моделі – жасанды интеллект модельдерінің негізгі типі. Накты жүйелер бір ғана классикалық модельге сирек негізделеді. Накты модельдер бұл – жиірек өзіндік болжалы, шектеулері және

шарттылықтары бар классикалық модельдердің буданы. Олардың ішіндегі ең пайдалыларын эвристика деп атайды.

Заттық сала – есептерді шешу үшін жасанды интеллект теориясын қолдайтын адам қызметінің саласы. Мысалы, егер Сіз анализ арқылы ауруға диагноз қоятын сараптамалық жүйені жасасаңыз, онда Сіздің заттық саланың - медицина. Егер Сіз кемелерді қақтығысдан сақтайтын интеллектуалды жүйені жасасаңыз, онда Сіздің заттық саланың – навигация және т.б.

Білімдер бойынша инженердің (ЖИ бойынша маман) ең бірінші міндеті әртүрлі жағдайларды шешетін ережелерді жазу (формалдау). Сонымен бірінші кезеңде маңызды ұғымдарды (заттық саланың «аттарын») белгілеу қажет.

Екінші кезеңде берілген заттық саласы үшін маңызды «аттарын» байланыстыратын арақатынастарды және осы «аттары» тұратын күйлерді бөлу керек. Мысалы, кемелерді қақтығысдан сақтайтын жүйе үшін маңызды аттар: «су», «кеме», «қақтығыс» және басқалар. «Су» деген сөздің бірнеше күйлері болады: «биік», «тайыз», «тынық», «долы» және т.б. «Су» мен «кеме» аттарының арасындағы қатынас «батырылу». Осы кезде түсінбеушілік болу мүмкін. «Батырылу» деген не? Ал егер кеменің ауа жастығы бар болса? Ал су астындағы қайық болса? Сондықтан осы сияқты сұраптарға заттық мамандар жауаптарды таба алмау мүмкін. Қатынастың «куші» туралы сұраптар да маңызды: «қаншалыққа батырылған?», «жүзіп келе жатыр ма, әлде батып кетті ме?» және т.с.с. Бұл үдерісті «білімдерді табу» деп атайды.

Сонымен, білімдер бойынша инженердің негізгі міндеті - заттық саланы және бағдарламаларды жасау әдістерді анық білу емес, әмбебап математикалық немесе айқын емес логикалық-лингвистикалық модельдерді құруда.

Заттық саласы қоятын негізгі шектеуі - бұрынғы белгілі бір модельдің қолдауының мүмкін еместігінде.

1.3.2. Жасанды интеллектің қазіргі зерттеу салалары

Откен ғасырдың соңғы он жылдығында интеллектуалды жүйелер дамуының келесі маңызды бағдарлары анық қөрінді:

1. Шығармашылық үдерістерді електейтін жүйелер. Музыкалық шығармаларды жасау, ойын есептерді (шахмат, дойбы, домино) шешу, автоматтандырылған аударма, теоремаларды дәлелдеу, бейнелерді айырып тану, ойлауды еліктеу және т.с.с.

2. Білімдерге негізделген (сараптау жүйесі) ақпараттық жүйелер, яғни жабдықтарды күйге келтіру, тәжірибелі емес пайдаланушыларға кенес беру, оқыту және т.б.

3. Интеллектуалды ақпараттық жүйелер – заттық салада есептерді шешуге арналған математикалық және алгоритмдық модельдерге негізделген үлкен және өте үлкен бағдарламалар. Олардың мүмкіндігі: басқаруды оңайлату және адамның жұмыс қөлемін азайту үшін пайдаланушымен мағыналы сұхбат жүргізу.

4. Роботтық техника. «Интеллектуалдығы» жағынан бірнеше робот буындарын ажыратады. Бірінші буын – алдын ала бекітілген және өзгермейтін бағдарлама бойынша істейтін робот-манипуляторлар (мысалы, станокқа дайындауды әперетін). Екінші буын – бейімделген роботтар. Осындаи роботтар әртүрлі датчиктермен (бұрышөлеуіштер, тензометрлер, газ талдаушылар және т.б.) жабдықталған. Роботтардың алғашқы екі түрі – өнеркәсіптік роботтар, олар арнайы ортада (зауыт цехында) жұмыс істеуге арналған. Нақты әлемде (мысалы, батып кеткен кемені зерттейтін) жұмыс істейтін роботтарға өте қыын: «қайда мен?», «алдымда не түр?», «өтүге бола ма?» деген сұрақтарға жауап табу керек. Интеллектуалды роботтар өзінің датчиктер көрсеткіштерін және адам бұйрыктарын шын уақыт қолемінде өндеу керек. Ұқсас проблемалар іздестіру роботтар да пайда болады, бұл ерекше бағдарламалар Галамторда құжаттарды индексациялауға арналған.

1.3.3. Жасанды интеллектің қазіргі теориялық мәселелері

1. Білімдерді ұсыну мәселесі

1.1. Нейрон желілер мәселесі

1.2. Көп критериалды шешімді қабылдау

1.3. Шешімді қабылдаудың стохастикалық моделі

1.4. Өте тар заттық салалар үшін модельдерді жасау

2. Компьютерлік лингвистиканы әзірлеу

2.1. Жаңа берікті бағдарламау тілдерді жетілдіру

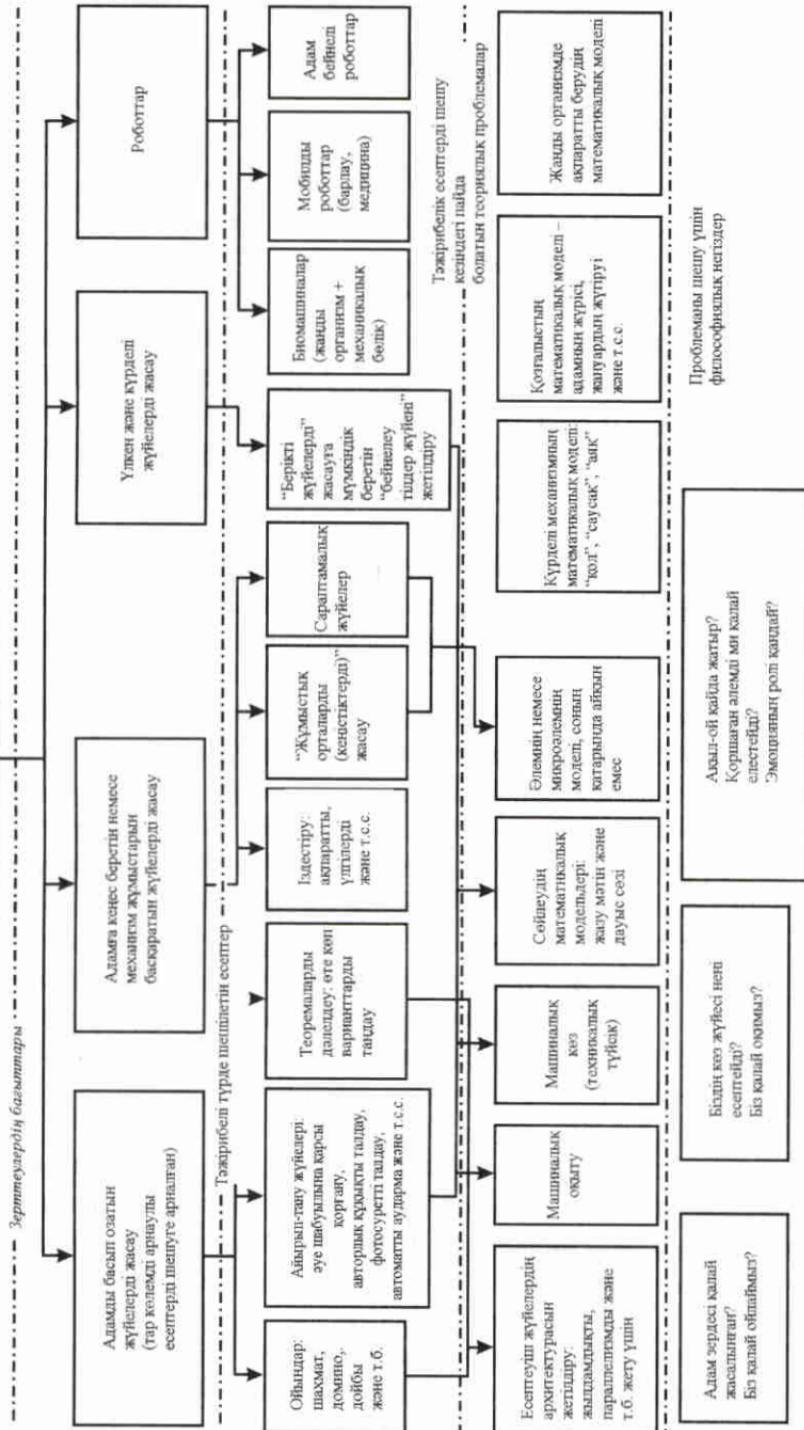
2.2. Табиғи тілге негізделген роботтарды басқару тілін жетілдіру

3. Компьютерлік логика

3.1. ЭЕМ-ның архитектурасын жетілдіру

1.7-суретте қарастырылған сұрақтар жинақтау түрінде келтірілген.

Жасанды инженерлік областілердің жөндеу



ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТИҚ НЕГІЗГІ ТЕОРИЯЛЫҚ МІНДЕТТЕРІ

2.1. Жасанды интеллект – зерттеудің пәнаралық саласы

Академиялық білімдердің әрбір саласында дәстүрлі есептердің жеткілікті тар аясы болады. Осындай есептердің және олардың тұжырымдамаларының тізбесі үсті-үстіне тарлау болып қалыптасады. Зерттеулердің саласы ақырында ондаған жекеше есептерге бөлінеді, олардың біреулері есептелуі мүмкін, басқаларының шешімдері болмайды.

Жүйелер теориясынан біз «пәнаралық тасымалдаудың» қажеттілігін, яғни әртүрлі ғылымдар есептердің тұжырымдамаларын және оларды шешетін жолдарын бір-бірінен ауысып алып пайдаланатынын білеміз.

Бір мысал келтірейік. Дәстүрлі медицинада арнайы «тамыр кенейткіш» препараттардың енгізумен тамырдағы қан қысымының нормалau әдісі пайдаланады. Оның қолдануы, дегенмен, әрдайым болу мүмкін емес. Бұдан басқа кенейтудің белгілі бір шегі бар. Сонымен қатар қысымды түсіру үшін қанның тұтқырлығын азайтуға талаптануға болады, бірақ бұл жағымсыз химиялық өзгерістерге әкелуі мүмкін.

Ұзақ уақыт бұл есептің шешімі табылмай түрді. Жоғары айтылған проблемаларды инженер-реологтар білмеді, бірақ өзінің саласындағы (техникалық жүйеде сұйықтың қозғалысы) міндетті: «құбырдың диаметрі өзгермейтін және сұйықтың химиялық құрамы сақталу жағдайда құбырөткізгіштің өткізу қабілетін жоғарылату», – деп қойды.

Нәтижесінде, құбырдың диаметры мен сұйықтың тұтқырлығын өзгерпейтін, ағыстың сипаттын (турбулентты тәртіптен ламинарлы тәртіпке) өзгереттін, арнайы қоспаларды пайдалануға негізделген әдіс ұсынылды. Осы әдістің медицинаға «көрі тасымалдауы» сапалы эффект берді.

Қазіргі заманда ғалым өзінің зерттеу саласына ғана емес басқа шекtes салаларға жататын есептерді білуі қажет. Жасанды интеллект үшін бұл концепция өте маңызды, себебі жасанды интеллект –

пәнаралық қолданбалы зерттеу саласы. «Қолданбалы» дегеніміз, өйткені жасанды интеллект ұфымы компьютерлік ғылымдардан және маңызды қолданбалы есептерден жеке бола алмайды.

2.2. Жасанды интеллектің дәстүрлі есептер тізбесі

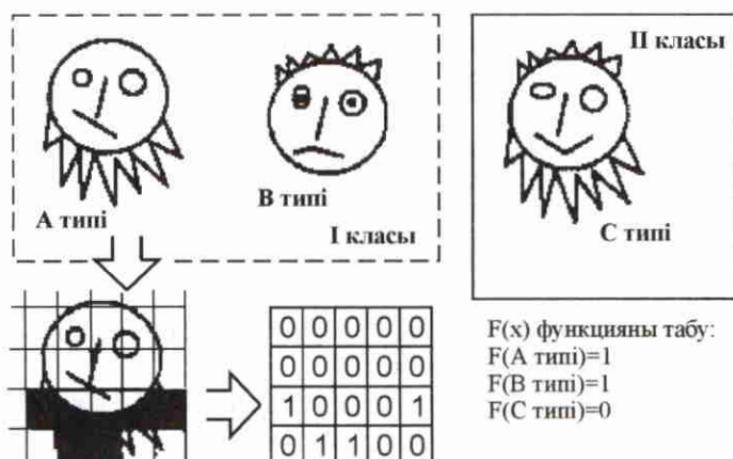
Жасанды интеллектің дәстүрлі есептердің ішінде, әрине жіктеу есебін ерекшелу керек, яғни кейбір объекті белгілі немесе белгісіз объектілер көптігіне келтіру.

Осындай есеп, мысалы, биологияда жаңа биологиялық түрін тапқан кезде болуы мүмкін. Ирі айуан кездессе, табылған түрді белгілі бір класқа, мысалы, сұтқоректі класына жатқызуға болады.

Ұсақ организм, мысалы, құрттар үшін, бұл өте күрделі. Қайтадан ашылған түрлер, бірнеше әртүрлі бағының түрлерге сипатты, белгілері болады. Соңдықтан оларды белгілі бір класқа жатқызуы айқын емес (2.1-сурет).

Мысал: А объектінің қарастырайық. Оның белгісі «түс» пен сандық сипаттамасы «қою жасыл» және «қысқа» сипаттамасы бар «табан» белгісі. Және де екі клас белгілі: табаны жоқ қою жасыл объектілер кіретін C1 класы және ұзын аяқты түрлі түсті объектілері бар C2 класы. А объектінің қандай класқа жатқызу керек?

Басқа жағдай да мүмкін: екі белгісіз C1 мен C2 кластар бар. А объектісі C1 класқа жатады, ал В объектісі – C2 класқа. Топтастырудың негізіндегі белгілерді анықтау керек.



2.1-сурет. Топтастыру есебі

2.2.1. Есептердің тым қатал тұжырымдамалары

1. Топтастыру есебі: C1, C2 кластар берілген; жаңадан келген объекттің кластардың біреуіне жатқызу.

1.1. Кері есеп: C1, C2 кластарға жататын A, B объектілер берілген; топтастыру белгілерін іздеу.

2. Іс-әрекет жоспарын жасау есебі

2.1. Граф үстінде жолды іздеу есебі.

2.2. Өткен оқиғаларды түсіндіру есебі.

2.3. Мүмкін болатын оқиғаларды болжау есебі.

3. Баламаларды генерациялау есебі

3.1. Кейбір жолдаудан болатын барлық мүмкін баламалар. Дербес жағдайда, мысалы, кейбір датаға доллар курсын болжау есебі.

3.2. Берілген қасиеттері ғана бар баламалар.

4. Мүмкін болатын баламалар көптігінен ең жақсы баламаны талғау есебі.

4.1. Кездейсок талғау есебі.

4.2. Критериалды талғау.

5. Есептелеңтің параметрлері өте көп немесе олар қайшы болатын кейбір техникалық объектті басқару есебі.

2.2.2. Жасанды интеллектің міндеттің тұжырымдау ережелері

Әрбір есепті шешу үшін қажетті: біріншіден, накты бұйым саласы үшін оны дәлелдеу; екіншіден, керекті шешім параметрлерін таңдау (нәтижелердің дәлдігі мен сенімділігін, жұмсалған уақыты және баскалар).

Есепті дәлелдеу – бұл модельге тәуелсіз кезең; есептің қойылуын айқындағанда шешім әдістерін емес, есептің табигатын еске алу керек. Демек, «не керек» немесе «қандай мақсатқа жету керек» сиякты нұсқауларды тарылтып, «қалай істеу» диапазонды кең қалдыру қажет.

Осындағы қайшы талаптарды бір мезгілде қанағаттандыру үшін абстрактты есепті тұжырымдау керек.

Абстрактты есептердің мысалдары: тізімдерді өндіреу, ықтималдықты есептегу, жорамалды негіздеу және т.б.

Есептің қойылуы мысалы: шикі жұмыртқаны биік мұнарадан жерге сындырмай жеткізу. Шешімді тек жаңа әдіспен ғана табу керек.

Осындай қарапайым есепті шешкенде, окушылар көбінесе, жаңа әдісті табуға қиналады. Қойылу категіктегі мақсаттын тұжырымдаудына (жұмыртқаны «лақтыру», не «түсіру») және сыртқы жағдайлары мен бастапқы қүйлеріне (жұмыртқа жер бетінде жатыр, қатты емес бетке құлауы мүмкін, жұмыртқа қатырылған болуы мүмкін және т.с.с.) қатысады. Кейін окушылар «ең жаман» жағдайларды еске алдық деп түсіндіреді, бірақ есептің қойылудында ол туралы ештеңе айтылмаған.

2.2.3. Есепті шешудің параметрлерін тандау

Маңыздылық жағынан бірінші параметр бұл **шешімнің дәлдігі**. Физикалық жүйелер үшін айқын және бірмәнді: килограмм, метр және т.с.с. сияқты өлшем бірліктер жүйесі бар. Интеллектуалды жүйелер үшін жалпыға танылған әдістеме және өлшем бірліктер жок. Көбінесе, дұрыс шешімдердің пайызы туралы немесе алынған шешімдердің тәжірибелік жағдайдан ауытқу дәрежесі туралы айтады. Мысалы, медициналық жүйелер үшін 70%-дан астам дұрыс диагноздар саны жақсы деп есептеледі.

Екінші параметр – **орнықтылық** (сенімділікке қойылған талаптар) - әртүрлі жағдайда сынау кезінде жүйенің мінез-құлығына қатысты. Интеллектуалды жүйелер үшін бірдей кірістік мәліметтерде әртүрлі шығу мәліметтер болу мүмкін. Интеллектуалды жүйе жиірек аумалы болады - бұл оның күшті қасиеті. Мысалы, «Келесі жылдың 1 қантарында доллар курсы қандай болады?» – деген сұрапқа алынған жауап: 145 теңге. Қайтадан осы сұрапты қояйық – жауап аламыз: 145 теңге 25 тиын. Айырмасы неліктен шықты, себебі әрбір сұраныста жүйе жүздеген және мындаған айқын байланыспайтын фактілерді мөдельдейді. Осындай болжамның пайдасы – бірдей сұрапты жүздеген рет қайталап, біз оқиғалардың ең ықтимал дамуын түсіне аламыз.

Сенімділік (дәл әрқашан жоспарланған (бастапқы қүйлер «шамамен бірдей» болғанда) нәтижеге әкелетін қабілет) пен **адекватты** (дәл жоспарланған (берілген дәлдігі бойынша) нәтижеге әкелетін қабілет) параметрлерден кейінгі мүмкін болатын шешім сапасының үшінші ең маңызды сипаттамасы – **үнемділік**. Шешім кейбір критерий бойынша немесе кейбір көзкарасы арқылы үнемді болады. Көбінесе, есептің шешу уақыты және есептің шешу құны туралы айтады. Кері вариантта болу мүмкін – категіктің құны. Есептің шешу құны мысалы, мәліметтерді алудың жиынтық бағасынан тұруы мүмкін.

2.2.4. Шешу (білімдер ұсыну) моделін таңдау

Таңдалған шешу параметрлері (ең үлкен дәрежеде) және есептің койылуы (ең аз дәрежеде) бізге есептің шешу әдісін табуға «көмектеседі». Енді білім бойынша инженер анықтау керек – бұрын шешілген есептердің қайсысына бұл есеп үқсайды және оның негізгі айырмашылығы неде? «Ұқсайтын» есептің шешу тәжірибесінен ол кейбір жалпы шешу жолын, құрылышын, процедураларын, мәліметтерін немесе «моделін» шеттен алып пайдаланады. Модельдің дұрыс таңдауы өте маңызды. Жасанды интеллект теориясында «білімдер ұсыну моделі» (немесе «жағдайға байланысты басқару») деп аталатын бірнеше типтік модельдер қалыптасқан.

Оларды біз төменірек толық қарастырамыз.

Білімдер ұсынудың әрбір модельінде сенімділік бойынша және адекватты дәрежесі бойынша кейбір априорды шектеулері болады. Накты есеп үшін керекті модель сапасының математикалық сипаттамаларын таңдалған модельдің тәжірибелік шын сипатталарымен салыстыру қажет. Мысалы, жасанды интеллекттің ықтималдық модельінде детерминистік модельге қарағанда, адекваттылығы мен үнемділігі жаксырақ. Бірақ ықтималдық басқару жүйесіне ракетаны нысанага көздеуді Сіз бере алмайсыз («статистика бойынша» осы жүйенің 100-ден 99 ракетасы туралы нысанага түсетін болсада).

Заттық саланың (бұл кейін Сіздің интеллектуалды жүйеніздің жұмыс істейтін ортасы) әрдайым өзгеру қасиеті бар. Кейбір модельдер «әлем құбылмалық» қасиетін көбірек, кейбіреулері – азырақ еске алады.

ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТ ӘДІСТЕРІНІҢ ҚОЛДАНУ САЛАЛАРЫ

3.1. Жақсы және нашар құрылымданған заттық облыстары

Жасанды интеллект әдістері аз құрылымданған заттық салалар үшін тиімді, яғни іс-әрекет алгоритмы салалар үшін алдын ала белгілі.

Осындай салалар үшін кіру мәліметтерге айқындықсыз бен саралықсыз сипатта. Сонымен бірге, қабылданатын шешімдер бірмәнді, айқын және саралықты болу керек. Және де осындай шешімдердің тиімділігін болжau мүмкіндігі болған жөн.

Осындай салаларға: медицина, экономикалық менеджмент, курделі техникалық объектілерді басқару, психология, лингвистика және т.б. жатады.

«Күрделі» жүйелер дегеніміз - іс-әрекет принциптері толығымен белгілі емес жүйелер. Мысалы, «программалау тілі» жүйесі бірінші курс студентіне күрделі болып көрінеді, ал бітіруші үшін бұл – жай үлкен (көп белгілі элементтері бар) жүйе.

Жасанды интеллект әдістерінің тиімді қолдау салаларына не жатпайды? Бұл – жақсы құрылымданған заттық салалар. Оларға біріншіден, дәл және инженерлік ғылымдар: математика, физика, материалдар кедегісі, геодезия және т.б. кіреді. Себебі, осы ғылымдардың есептерін шешу үшін өзіндік берікті алгоритмдер мен тәсілдер баяғыдан бар.

Айта кетейік, есептеуіш техниканы енгізген кезде осы ескі және тексерілген алгоритмдер мен тәсілдер өзгереді. Сондыктan есептеуіш күрделігі өсуі немесе алгоритмның өзінің күрделенуі мүмкін. Компьютер болмаған дәүірде жасалынған алгоритмдер мен әдістер ең жақсы нәтижені алуға бағытталмай, минимал есептеуіш шығын арқылы нәтижені алуға арналған. Бұл алгоритмдер қолмен істеу есептеуге арналған болатын.

Басқа жақтан, алгоритмдер мен тәсілдердің күрделенуі, пайдалану-шының алгоритмды және оны (бағдарламаны) тиімді басқаруының түсінбеуіне келтіру мүмкін. Бұл жағдайда пайдаланушы енгізген

немесе деректер қорынан алынған, кіру және басқару мәліметтердің кате немесе жарамайтын мәндері, оптималды шешімді алу үшін автоматты тұрде түзетулі керек.

Мысалы: пайдаланушы қағаз парагының ортасында «Жаңа Жылмен құттықтаймын!» деген сөйлемді басып шығарайын дейді. Бұл үшін ол осы сөйлемнің алдынан 16 «бос орын» белгісін тереді. Интеллектуалды мәтін редакторы пайдаланушының тәжірибесіздігін сезетін болса, сұрақ кояды: «Сіз мәтінді ортаға дәл келтіруге тырыссыз ба?». Пайдаланушының жауабына байланысты редактор не бос орындарды тегістеу белгімен ауыстырады, не нұсқаулықты шығарады, не бәрін өзгеріссіз қалдырады, егер бұл мәтіннің тегістеуі болмаса.

Сонымен, есепті біліп алу, бағдарламаның пайдаланушымен «есті» диалог негізінде жүргізу мүмкін. «Ақылды» бағдарлама адамның қызмет бабын анықтағаннан кейін оған кәсіптік бағытталған, параметрлердің мәніне қатысты сұрақтар кояды (мысалы, инженер-жобалаушыдан температуралар диапазонын сұрауы мүмкін немесе пайдаланушының жұмыс мақсаты бойынша жалпы тұжырымдамалық сұрақтар қойылуы мүмкін). Мақсатты басқа әдіспен де айқындауға болады, мысалы, стохастикалық (оимен шешу әдісі).

Сөйтіп, жасанды интеллект әдістердің қолдануы дәстүрлі жақсы құрылымданған салалар үшін де мүмкін. Мысал ретінде химияны айтуға болады. Prospector деген жасанды интеллект бағдарламасы бар, ол берілген бастапқы заттардан алынған барлық химиялық қоспаларды зерттеуге мүмкіндік береді.

Тұрлі заттың салаларда ЖИ әдістердің қолдануының басқа себебі – шешімнің жылдамдығы. Есептің шешіміне әртүрлі талаптар қойылу мүмкін, мысалы, нақты уақытты бұзбау (нақты уақыт тәртібі) талабы, яғни бағдарламаның жұмыс процесін кейбір басқа физикалық немесе программалық процесспен үйлестіру. Осындай есептер аз емес және қазіргі инженерлік тәжірибеде бірінші орынға шығып отыр. Мысалы, жауынгерлік машинаның каруын басқару есебі. Ешқандай жауынгер бір мезгілде бірнеше нысананы байқай алмайды, нысанага 10 ракет ата алмайды. Бұл жағдайда адам тек нысананы белгілеу керек. Ал ракетаның жіберуін, нысанага атуын және жоюын ЖИ жүйесі қамтамасыз етеді.

Ал осындай жүйеге адам керек пе? Қазірге кезеңде – сөзсіз керек. ЖИ жүйелері әлі жеткілікті «акылды» емес. Басқаратын ЖИ жүйесінің іс-әрекетіне адам жарапты. Бірақ кейбір мамандар осындай сұрақты

мағынасыз деп есептейді, олардың пікірі бойынша, сұрап: «Осындай жүйеде адамның рөлі қандай?» – деп қойылу керек.

Интеллектуалды машиналардың басқа қолдану бағыты - білім беру саласы, мысалы, компьютер көмегімен оқыту.

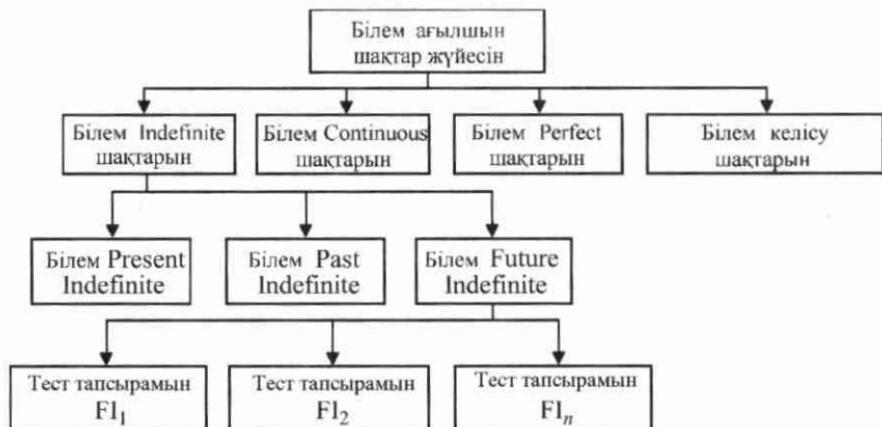
Кейбір салада оқыту, арнайы жобаланған жағдайда, оку ақпараттың өте көп қайталу циклдерін орындайды. Мысалы, ұшақ қозғалысын басқару, ағылшын сөздерді және сөйлемдерді жаттау және т.с.с. Осындай процесте мұғалімнің бар болуы қажет емес.

Машина қателіктерді өзі түзете алады, бакылау және үйрету жаттықтыруды бере алады және оқыту әдістемесі бойынша (тәжірибелі мұғалім енгізген арнайы ережелер негізінде) кенес бере алады. ЭЕМ көмегімен жеке дағыларға және ептілікке үйрету арзандау және тиімділеу, өйткені ЭЕМ-ға бәрібір неше рет бірдей қателікті түзету керек, ол ешқашан шаршамайды. Одан басқа, тестілеу нәтижесіне негізделіп, оқыту әдістеменің өзін де жетілдіруге болады. Бұл мүмкіндікті машинасыз технологияда іске асыру өте қыын.

Осындай жүйенің жұмысын мысал көмегімен түсіндірейік. Кезінде ақпараттық білім беру орталығы «Chopin» ұйымдастырылған болатын. Бұл бағдарламалардың және электронды әдістемелік материалдардың арнайы кешені болып, шетел тілге үйретуді «бір оқытушы – көп студент» принципі бойынша ұйымдастыратын. Студент электронды оқулықтармен, электронды кітапханамен, электронды фонотекамен және тестілеу қорымен кез келген уақытта жұмыс істей алады.

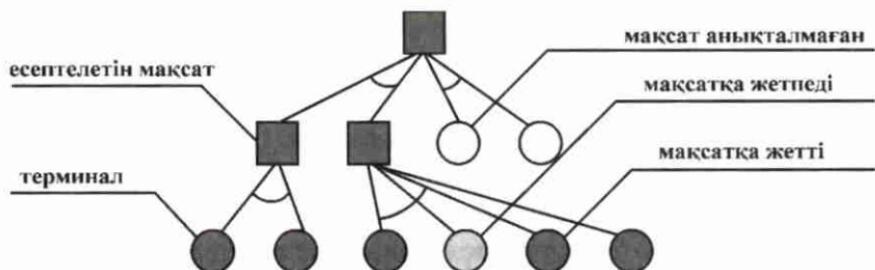
Компьютермен өзіндік жұмыс барысында студентте кейбір киындықтар пайда болу мүмкін. Оқушы жаттығуларды орындағанда - «оларды ол дұрыс орындан жатыр ма» білмейді.

Егер компьютерлік бағдарлама қателіктерді түзетсе, онда оқушы сұрау «неге осылай» деп сұрауы мүмкін. Ол бұл сұрапқа оқытушыдан жауап деру ала алмайды және оқулықтың қай бөлімінде жауап бар екенін білмейді (немесе оны түсінбейді). Барлық процесс компьютерде өткендіктен, оны деректер қоры (ДҚ) көмегімен толық күжаттауға болады. Осындай ДҚ оқушылар бойынша кейін қарап шығып, оқытушы әрбір студентке жеке кенес бере алады. Осы жоспарды құру – ДҚ-нан таңдауға қарағанда, күрделілеу есеп. «Chopin» жүйесінде бұл арнайы «мақсаттар ағашы» көмегімен жасалынады, яғни оны оқушының моделі деп айтуда болады (3.1-сурет).



3.1-сурет. «Максаттар ағашы» мәндерді ұсыну модель ретінде

Жұмыс кезінде окушы тестілерді тапсырады, ал ағаштың түйіндері автоматты түрде түрлі түсті боялады (3.2-сурет).



3.2-сурет. Жету дәрежесі көрсетуі жүйенің максаттар ағашы

Осы принциптер «үйрету ортасы» жасауымен жүзеге асырылады. Бұл желілік бағдарламалық қамтамасыз етудің ерекше класы, оған оку ақпараттың орасан зор көлемі, бақылау және диагностика құралдар, кенес беретін жүйелер, нақты пайдаланушыға бейімделген бағыныңқы жүйелер және тағы басқалар кіреді. Оку ақпараттың күн сайын артуы «Галамтор негізінде оқыту» (Web learning, Web-based learning) деген арнайы аталымның пайда болуына әкелді.

Ақпаратты іздеу жүйелер – ғаламдық ақпараттық қойманы құру негізі. Мысал ретінде «жұмсақ іздестіруді» айтуда болады. Издестіру жолында (мысалы, Интернеттегі іздестіру машинада) біз «жана жылғы торт рецепті» деген сұраныс енгізейік. Шындығында, сұрауға

релевантты құжаттар тек «торт» пен «жаңа жыл» бөлімдеғана емес, басқа әртүрлі бөлімдерде де: «пісіру», «мереке дастарқаны» болуы мүмкін. Қазіргі іздестіру машиналар торт, торттар, рецепт және т.б. сөздері бар барлық құжаттарды жайғана тауып береді.

Кейде медицина мен әскери істе шешімнің жылдамдық пен айқындығы емес, мүмкін болатын шешімдер саны, мысалы, заны қабылдағанда барлық мүмкін кемістіктерді және қайшылықтарды есептеу; кеткен сарапшылардың тәжірибесін сактап алу және т.б. маңызды.

3.2. Білімдер ұсыну моделдері

ЖИ жүйелерде қолданылатын нақты модельдер тізбесі кең және оларды топтастыру қын. Нақты жүйелердегі модельдердің көбі дұбаралы және эвристикалы болады. Ең танымал модельдерді мына түрде топтастыруға болады (3.3-сурет).

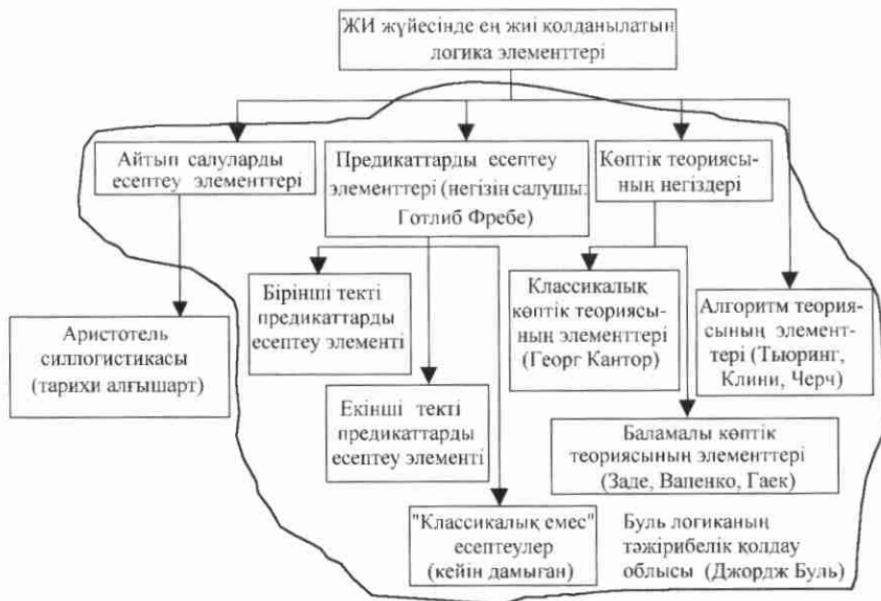


3.3-сурет. Кейбір ең танымалы білімдер ұсыну моделдері

БІЛІМДЕР ҰСЫНУДЫҢ ЛОГИКАЛЫҚ МОДЕЛІ

4.1. Логикалық модельдердің түрлері, жалпы ұғымдар мен анықтамалар

Жасанды интеллектің жаңа теориясында: логика, фреймдер, семантикалық желілер, нейрон желілер және т.б. сиякты бірнеше негізгі модель топтарын пайдалынады. Бүгін логикалық модель өзінің тәжірибелі нәтижесі және нақты техникалық құрылғыларға енгізу дәрежесі бойынша орталық орын алғып отыр. Модель өзінен-өзі біртекті емес және әртүрлі оншакты теорияларды өзіне қосады (4.1-сурет).



4.1-сурет. ЖИ жүйелерінде ең жиі колданылатын логика элементтері

Тарихи жағынан білімдер ұсынудың бірінші моделі классикалық (формалды) Аристотель логикасы, бұл барлық кейінгі логикалық теориялардың негізі деп есептеледі.

Жасанды интеллекте «білімдер ұсынудың модельдері» туралы, ал логикада – «формалды теориялар» туралы айтылады, біздің жағдаймызда мұны бірдей деп есептеуге болады.

Модельдің кейінгі дамуы Кант (категориялар негізінде семантикалық талдау), Буль (логиканы «математикалау»), Фреге және Заде («айқын емес логика» ұғымын енгізді) сынды ғалымдар аттарымен байланысты. Соңғы он жылдықта «классикалық емес» бағыттар (модальды логика, уақытша логика және т.б.) қарқынды өркенден жатыр.

Қандай болса да формалды теорияның құрылышы ойшыл процестерді формалды түрде (яғни, формула көмегімен жазу) көрсетуге арналған. Әрине, осындай формуламен құрылған тендеулер жүйесі қандай болса да әдістермен есептелу қажет. Есептеу нәтижелері нақты әлемдегі бейнелеумен бірдей болу керек. Егер (кейбір нақты әлем үшін) осындай формулаларды және ережелерді тұжырымдап шығара алсақ, онда тәжірибелік түрде жүзеге асырмай біз қандай да іс-әрекеттердің (берілген әлемдегі) салдарын алдын ала болжай аламыз.

Біз тек акырғы нәтижелерді ғана интерпретациялаймыз (нақты шағын әлемге қарағанда, мағынасын толтырамыз). Олай болса, логикалық шығарудың формалды процесін машинаға тапсыруға болады. Ал адамға - нәтижелерді интерпретациялау және пайдасын бағалау қалады.

Формалды логикалық теорияны жасау үшін әліппені (жазу үшін пайдаланатын символдар көптігі), синтаксис ережелерін (формулаларды жазу ережелері), аксиоматиканы (формулалар көптігінің ерекше тармағы) және шығару ережелерді (формулалар көптігінде қатынастар көптігі) анықтау қажет. Шығару ережелер түрлі бастапқы деректерде логикалық корытындысының дұрыстығын қамтамасыз етуімен берілу керек. Әліппе мен аксиоматика алынатын корытындыларының және аралық салдарының ақылға қонатындығын (семантика) қамтамасыз етіп берілу керек. Сонымен, 4.1-суретте көрсетілген логикалық теориялардың негізгі айырмашылығы – аксиомаларды тандауда және шығару ережелерін анықтауда.

Онан әрі аксиоматика мен логикалық модельдердің шығару ережелерін карастырамыз.

Әртүрлі микроәлемдерде модельді жүзеге асыру кезінде, түрлі логикалық теориялардың өз артықшылықтары болады. Мысалы, Аристотель силлогистикасының семантикасы табиғи тілге өте жақын,

сондыктан формалдау шығарудың нәтижелерін интерпретациялауға онай. Предикаттарды есептеу негізінде алынатын тұжырымдамалар табиғи тілдің семантикасымен толық сәйкес келмейді, оларды интерпретациялау кын, бірақ бұл жағдайдағы модельдер жинақтылау және көзге жетерлік болады.

Айқын емес Л. Заде логикасының негізіндегі модельдер шайып кеткен (сирек) ұғымдармен жұмыс істеуге мүмкіндік береді, бірақ осындағы нәтижелерді интерпретациялауға да кын және кейде мүмкін емес.

4.2. Формалды (Аристотель) логикасы

Аристотель атағы пікірлесуді зерттеуден шықты, кейін мұны формалды логика деп атады. Осы жағдайда «пікірлесу» - бұл ұғым. Пікірлесу дегеніміз белгілі, ішкі келісіп алынған бекітулердің (бастамалар) байланысы. Мысалы, екі бастама болсын: «крокодил жасыл» және «крокодил ашулы»; қорытындысы «жасыл – демек, ашулы». Қорытындыны алу әдісі – бұл пікірлесу болып табылады. Қорініп тұргандай, дұрыс емес және дұрыс, бірақ мағынасыз пікірлесулер болу мүмкін. Формалды логика – бұл дұрыс ойлау (логикалық қорытынды, пікірлесулер) операциялары мен зандары туралы ғылым. Логиканың негізгі міндеті – пікірлесу дұрыс әдістерін дұрыс емес әдістерінен ажырату.

Аристотель жорамалдауы бойынша, адам ойлауы тіл арқылы өтеді, сондыктан ой сөзben білдіргенде (айтылса) ғана ой болып шығады. Және сол кезде ол санайтын, сөзben айтылған ой – бұл тек графикалық жазу, символдар жолы, кейбір грамматикалық дұрыс сөйлем және т.б. Егер грамматика ережелерін бұзбаса, онда сөйлем мағынасын түсінбей-ақ, жауабын (не осы сөйлемге қойылған сұрағын) тек грамматика ережелері негізінде құруға болады. Аристотель логикасының көзқарасынан пікірлесудің дұрыстығы тек осы пікірлесудің логикалық түріне тәуелді және оның мазмұнына тәуелді болмайды, сол себептен оны формалды деп атайды. Ой мазмұны пікірлесу дұрыстығына ешқандай әсер етпейді.

Әлемде әртүрлі тілдер бар. Жазу әдістері (біз үйренген символды түрден графикалық - пиктограммаға дейін) өте ерекше болу мүмкін, кейде бұл тіл ме, көркем бейне ме (4.2-сурет) ажыратуы өте кын. Өйткені көркем суретті де ақпаратпен алмасуға мүмкіндік беретін бірегей тіл деп айтуға болады.

Тіл дегенді қалай анықтауға болады? Классикалық логика жағынан тіл – бұл ішкі мазмұндарды және олардың арасындағы қатынастарды белгілеуге мүмкіндік беретін кейбір жүйе. «Ішкі мазмұн» және «қатынас» ұғымдары логиканың орталық ұғымдары болып табылады. Ішкі мазмұндар деп нақты әлемнің немесе нақты түрде болмайтын абстракты объектілерді айтады, мысалы: «автокөлік», «айдаһар», «ақымақтық». Қатынастар – бұл ішкі мазмұндарды байланыстыру әдісі, мысалы: «жүреді», «ұшады», «бұрын». Қазір бұл терминды былай анықтайды: $J_p = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i\}$ және $P(a_1, a_2, \dots, a_n) = \text{Ақиқат}\}$ көптікте берілген n -орынды предикаттың бағынынқы көптігі (акиқат саласы). Логика көзқарасынан тілдегі түрлі сөйлемді: «ішкі мазмұн - қатынас - ішкі мазмұн» түрінде қарастыруға болады. Мысалы, «Арман алма жеді» сөйлемде екі ішкі мазмұн бар («Арман», «алма») және бір қатынас «жеді».



4.2-сурет. Ишкі мазмұндар және олардың арасындағы қатынастар

Дегенмен, казіргі ЖИ теориясы түрғыдан кері интерпретация да орынды: бір ішкі мазмұн «жеді» және екі қатынас («Арман» және «алма»). Ишкі мазмұн және қатынас ретінде нені кабылдауға болатыны еркін және шешілетін есептің ерекшелігіне байланысты болады.

Сейтіп, Аристотель тіл ішінде ішкі мазмұн мен қатынастарды бөліп шығарды. Бұл ойды графикалық түрде көрсетуге болады (4.3-сурет). Унарлы, бинарлы, тернарлы және n -арлы қатынастарды ажыратады. Мысалы, қатынас «өмір сүреді» унарлы, өмір сүреді (X), көреді (X, Y) – бинарлы, үшбұрыш (1 бұрыш, 2 бұрыш, 3 бұрыш) – тернарлы.



4.3-сурет. Ишкі мазмұндар және олардың арасындағы қатынастар

Көрініп тұрғандай, осындай сұлбаға ондаған түрлі сөйлемдер сәйкес болу мүмкін: «Аскар Майраны жақсы көреді», «ит мысықты қуады», «тоғыз жетіден артық» және т.б.

Осы сұлбаның тәжірибелі мағынасы қандай? Ол формалды ережелер арқылы екі берілген сөйлемдерден үшінші мағыналы сөйлемді жасауға мүмкіндік береді. Екі сөйлемді қарастырайық: «Куат Арманның әкесі» және «Арман Серіктің әкесі» (4.4-сурет).



4.4-сурет. «Әке» деген қатынас транзитивті емес

Осы сұлбадан мынадай қорытынды жасауға болады: Куат Серікке «әке - әке», яғни атасы. Және де 4 алтыдан «кем - кем» деген қорытынды жасауға болады, яғни «көп кем», ал Аскар теннисты «жақсы көреді – жақсы көреді» (өйткені «Аскар Майраны сүйеді» және «Майра теннисты жақсы көреді») деген қорытындыны жасауға болмайды. Сөйлемдер келтірілген сұлбаға кіріп түсे алса да, неге былай шығады? Біздің жағдайда қатынас «сүйеді» транзитивті емес.

Осы сұраққа Аристотель, ал одан кейін атакты философтар Р. Бэкон, Д. Локк және И. Кант көп назар аударған болатын.

Пікірлердің екі түрі болу мүмкін.

- **Аналитикалық** – тәжірибені өткізу алдында алынатындар (a priori) сенімді пікірлер; субъект пен предикат байланысы қажетті және жалпыға бірдей. Мысал: «дене бұл ұзындығы бар бірдеме». Бірақ, мұнда жаңа білім жоқ, себебі ұзындық деген предикат «дене» ұғымының өзінде болып тұр.
- **Синтетикалық** – субъект пен предикат байланысы, субъект ұғымында болмайтын (пікірлер a posteriori – тәжірибеден кейін), бірдене жаңалықты жорамалдайды. Мысалы, көшениң ұзындығы – 377 м. Пікір бірдене жаңалықты хабарлайды, яғни метрлер санын берілген көшениң ұсынысынан аналитикалық түрде шығара алмаймыз; бірақ бұл пікір, тек қажетті және жалпыға бірдей мәні жоқ, жекелеген эмпирикалық фактілерді бейнелейді.

Пікірлер таным мәнін (бастапқы бастамаларда болмаған жаңа сенімді білімдер) алады, олар бір уақытта аналитикалық және синтетикалық болып табылады. Мысалы, пікір $789 + 567 = 1356$

бұл қажетті және жалпыға бірдей ақиқат, себебі сандар қосындысы әрқашан дәл сол болып қалады. Пікір нәтижесі – 1356 саны 789 және 567 сандардың үғымында бар болмайды. Пікір келесі түрмен пайда болады:

- ми барлық берілген сезімдерді уақыт пен кеңістік нысандарда (сезімтал құбылыстар әлемін жасайды) кейбір көрнекі (орнықкан пікір) ретке келтіреді;
- сезімтал құбылыстарды түсінудің (парасат категориялары) танымал негізгі әдістері бойынша ақыл-ой түрде байланыстырады.

Пікірдің барлығы төрт нысаны болу мүмкін (*S* субъектін *P* предикатпен байланысы), әрбіреуінде үш жағдай бола алады:

1. *Предикат субъектің колемін бейнелейді – мөлшер категориясы.*

1.1. Бірлік (жекелеген дана сиякты субъект өз предикат астында болады) – жекелеген пікір.

1.2. Қоپтік (*S* тектің бөлігі ретінде *P* астында болады) – ерекше пікірлер.

1.3. Жалпылық (*S* тектің толығы ретінде *P* астында болады) – жалпыға бірдей пікір.

2. *Предикат субъект мазмұнына кіретін белгіні білдіреді – сана категориясы.*

2.1. Нактылық (кейбір белгінің бар болуын макұлдайды, «*L* бұл *B*») – макұлдаган пікірлер.

2.2. Мойынданамау (кейбір белгінің бар болуы теріске шығарылады, *A* бұл *B* емес) – теріс пікірлер.

2.3. Шек қою («*A* *B* емес» - субъектте осы біреуден басқа қалған белгілері қалады) – шексіз пікірлер.

3. *Предикат пен субъект белгілі қалымен арақатыста болады – қатынас пікірлер.*

3.1. Субстанция және тиістілік (предикат субъектке сөзсіз жатады) – шартсыз (үзілді-кесілді) пікірлер.

3.2. Себеп және іс-әрекет (субъект предикаттың шарты ретінде көрсетіледі, «егер *A* болса, яғни *B*») – шартты (гипотетикалық) пікірлер.

3.3. Әрекеттестік немесе қатынаста болу (предикат бірнеше түрге бөлінген болып көрсетіледі, олардың біреуі арқылы онымен субъект байланысады, «*A* немесе *B*1 немесе *B*2 болады») – бөлөтін пікірлер.

4. *Предикат пен субъектте байланыс күши бар – модальность категориясы.*

4.1. Мүмкіндік (*S* пен *P* үйлесімі мүмкін болып көрсетіледі, «*A* мүмкін В болады») – проблемалы (күмәнді) пікірлер.

4.2. Шындық немесе бар болу (*S* пен *P* үйлесімі шынында бар, «*A* бұл *B*») – ассерторикалық (он, макұлдаған) пікірлер.

4.3. Қажеттілік (*S* пен *P* үйлесімі қажетті болып көрсетіледі, «*A* *B* болу керек») – аподиктикалық (міндетті) пікірлер.

Айтылған негізгі ұғымдардан (категориялар): *шама, күш* және т.с.с. кейбір басқа жалпы ұғымдар шыгарылады. Соның негізінде И. Кант тәжірибелі танымды немесе табиғи ғылымды қамтамасыз ететін түбірлі ақыннадарды (таза парасаттың негіздемесі) анықтайды. Осыдан қосылу ережелерден басқа жалғастыру іс-әрекеті де қажетті болады.

Жалғастыратын ұсыныстар келесі шарттарға сәйкес болу керек.

1. Өзінің ерекшелігінен бөліп көрсетілген немесе ұстап алынған («аппрегендирандалған»).

2. Олардың жаңа қосылуында қайталанғыштығы болу керек.

3. «Танылу» болу керек. Қайталанған ұсыныстардың бүрын ұстап алынғаннан айырмашылығы болмау керек. Егер ұсыныстарды ұстап алғатын, қайталана беретін және таныйтын субъект бірдей қалып отыrsa немесе өзіне тең болса, яғни субъект өз ішкі теңдік МЕН = МЕН сақтаса, сонда ғана танылу актісі орын алады.

Формалды өзгертулерді жүзеге асыру кезінде алынатын нәтижелердің саналылығын жоғалтпау үшін, қатынастар мен шығару ережелер типтері туралы ғылымды семантикалық категориялар теориясы (немесе логикалық грамматика) деп атайды.

Егер мағыналы сөйлемде олардың біреуін басқамен ауыстырғанда, сөйлем мағынасызға ауыспайтын болса екі өрнек тілдің бірдей семантикалық категориясына жатады. Әрбір дұрыс құрылған тіл өрнегі бір ғана семантикалық категорияга кіреді.

Барлық категориялар негізгі және функциялыға бөлінеді. Негізгі – бұл есімдер және сөйлемдер (айтылулар). Оңайлату үшін категориялар санын үшеу: есімдер, сөйлемдер (айтылулар) және функциялар (жаңа есімдерді немесе айтылуларды жасау үшін арналған өрнектер) деп санайық.

4.2.1. Есімдер

Есім – бұл жеке бұйымды, ұқсас бұйымдар жиынтығын, қасиеттерді және т.б. белгілейтін тілдің өрнегі. Есімдерді неше бұйымды көрсететінен байланысты жекеленген және жалпыға бөледі. Бос

(айдаһар, елес) және бос емес есімдерді ажыратады (аз болғанда бір нақты объектке жібереді).

Есім мазмұны – тек берілген есімімен белгіленген барлық ұйымдарға тиісті осы қасиеттердің жиынтығы. Мысалы, «жайлы пәтер» есімнің мазмұнында біз су құбыры, канализация және телефоны бар адамдар тұру үшін арналған бөлмені түсінеміз. ЖИ теориясында экстенсионал және интенсионал ұғымдары құрылған. Экстенсионал – бұл берілген ұғымға сәйкес нақты фактілер жиынтығы. Интенсионал – бұл ұғымның қасиеттері арқылы кейбір ұғымның анықтауы немесе сипаттауы.

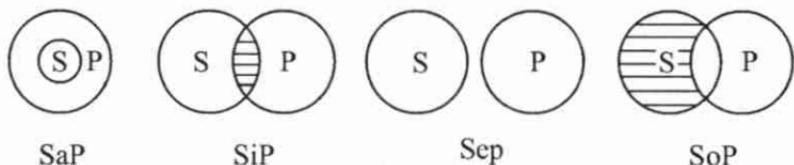
Есім қолемі – есім мазмұнына кіретін белгілері бар бұйымдар жиынтығы немесе класы. «Жайлы пәтер» есім қолеміне кіреді, «қазіргі қалалық үйдегі пәтер», «қала сыртындағы коттедж пәтері» және т.с.с.

Бір мәнді және көп мәнді, дәл және дәл емес, айқын және айқын емес есімдерді ажыратады. Логикада «бір мағыналылық принцип» бар, оған сәйкес коммуникация кезінде бірнеше түрлі мәні бар тіл айтылуарды пайдалануға болмайды. Дәл емес есімдер үшін қандай нәрселерді олар кірістіреді, ал қандайды жок (қолем) кейде айту қын. Айқын емес өзінің есімдер өзінің мазмұнына немесе мағынасына тиісті «шайып кеткен» немесе толық анықталмаган болады. Айқын емес есімдерді қосатын пікірлесулерде кейбір маңызды ерекшелері бар.

(i) Дәлсіздіктің контекстуалды сипаты бар. Бұйымның (процесс, күй) өзін ғана алып, ол туралы айтысуға мағынасыз, өйткені бір жағдайда есім бірнәрсені белгілейді, ал басқа түрғыда – басқаны белгілейді.

(ii) Дәл емес есімдерді қолдану парадоксалды қорытындыға әкелу мүмкін. Кейде есімдердің дәл еместігін жоюға болады (жас - ер жеткен - 18 жаста).

Есімдер бір-бірімен әртүрлі қатынаста болады. Бір-бірімен салыстыруға келетін түрлі есімдердің қолемдер арасындағы қатынастардан тек біреуі ғана орын алады: маңызы бірдейлік, киылышу және шығарып таставу (4.5-сурет).



4.5-сурет. Есімдер арасындағы қатынастарды бейнелеу үшін
Эйлер диаграммалары

Көлемі толық сәйкес келетін екі есім маңызы бірдей болады. Маңызы бірдейлік бұл мазмұны сәйкес келетін емес.

Мысалы, «жайлы пәтер» және «жайлы бөлме» есімдерді екі айтылған баламалар көптігінде маңызы бірдей деп санауға болады, бірақ олардың мазмұны сәйкес келмейді (себебі офис бөлмесінде тұруға болмайды).

Бөлу – бұл бастапқы есімнің көлеміне кіретін бұйымдарды топка үlestіру операциясы. Үlestіруден алынған топтар – бөлу мүшелері. Бөлу жүргізетін белгі – бұл бөлу негізі. Бөлуге қойылатын талаптар:

1) бөлу тек бір негіз бойынша жүргізіледі;

2) бөлу шамаласты (жеткілікті) болу кажет, яғни бөлу мүшелердің косындысы бөлетін ұғымның көлеміне тең болу керек;

3) бөлу мүшелері бір-бірін өзара шығарып таставу кажет;

4) бөлу үздіксіз болу керек.

Бөлудің дербес жағдайы дихотомия. Дихотомиялық бөлу белгінің түрлендіру шеткі жағдайына негізделеді. Бір жақтан осы белгісі бар бұйымдар бөліп көрсетіледі, екінші жағынан – белгілері жоқтар.

Топтастыру – көп сатылы тармакталған бөлу. Топтастыру нәтижесі матасқан есімдер жүйесі: бөлінетін есім тек болып табылады, жана есімдер – түрлер, түрдін түрлері (түр тармағы) және т.с.с.

Класс – бұйымдар көптігі, олардың әрбіреулеріне, сәйкес ұғымның мазмұнындағы көрсетілген, белгілер тиісті. Осы ұғымды білдіретін сөз немесе сөз тіркесі класс есімі болып қызмет етеді. Кластар қарапайым және күрделі болу мүмкін.

Қарапайым класс – бұл мүшелері осы кластиң есімімен берілетін тек бір ортақ белгімен сипатталатын класс. Мысал: ұшақтар, жолаушылар, реактивті қозғалтқыштар және т.с.с. Қарапайым класти одан қарапайымдарға бөлуге болмайды.

Күрделі класс - бұл мүшелері бірден артық ортақ белгісі бар класс. Күрделі класти әрқашан қарапайымдарға бөлуге, ал керек кезде қарапайымдардан қалпына келтіруге болады.

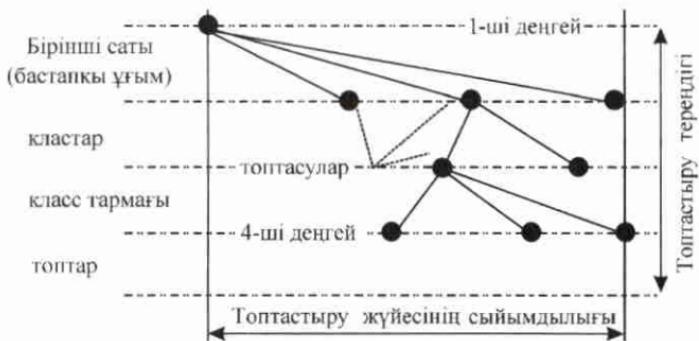
Топтастыру жүйелер (ТЖ) білімдерді құрылымдау және қорыту үшін колданылады. Бір жағынан, барлық ішкі мазмұндар кейбір белгілер арқылы бірнеше класқа бөлінеді; басқа жағынан, бірге топтастырылады. Байқаушыға кейбір белгілер көптігімен сипатталатын объектілер жиынтығы беріледі. әрбір объект бір немесе одан артық кластарға жатады.

ТЖ көмегімен үш негізгі есеп шешіледі.

- Бейнелерді топтастыру: байқаушы бұрын қойылған ережені қолдану қажет және жаңадан түсken объектті кейбіr класқa жатқызу.
- Бейнелерді айырып тану: түрлі кластарғa (үйрететіn іріктеу) жататын көп объектілерді зерттеу негізінде топтастыру ережесі жасалынады.
- Бейнелерді құрылу: қандай класқa жататынын көрсетпей объектілер байқаушығa беріледі. Байқаушы сәйкес болуді өзі құрастырып шығарады.

Топтастырудың жалпы есебі айқындау есебіне баламалы: кейбіr формалды тілде (грамматикада) кейбіr тізбек мүмкіn сөйлем бола ала ма. Кейбіr ТЖ декларативті білімдерді ұсыну үшін қолданылады, мысалы, алгоритмдық тілдердің кілтті транслятор кестелерін құру үшін.

Иерархиялық жүйеде (4.6-сурет) топтастырылатын топтар арасында бағыну катынас қойылған (мысалы, тек - тұr). Объектілер көптігі кейбіr белгі (белу негізі) бойынша ірі топтастыққa бөлінеді, сосын әрбіr топтастық келесі топтастыққa және т.б., біrtіндеп топтастыру объектіне жеткенше бөлінеді. Жоғары айтылған белу ережелерін бұзбау қажет.



4.6-сурет. Иерархиялық топтастыру

Осылай, мысалы, иттерді тектер бойынша топтастыру кезінде ит ұғымын колли, дод және овчаркаларғa белу дұрыс емес. Егер біz барлық колли, дод және овчаркаларды бірге жинасақ, «иттер» деген клас ала алмаймыз.

Қанша тектер тізімін толтыра бермесек, бәрі біr кейбіreулерін жоғалтамыз. Дұрыс вариант: иттер – бұл «догтар және «догтар емес», «догтар емес» - бұл «совчаркалар және «овчаркалар емес»» және т.б.

Иерархиялық топтастыру көптеген салаларда қолданылады. Компьютер болмаған кезде, ол есепке алу мен жүйелеудің негізі болып табылатын (мысалы, биологияда, 4.7-сурет). Жануарлардың әртүрлілігін жүйелеу зерттейді. Оның басты міндесі – жануарларды топтар (жіктеу) бойынша үlestіру. Топтастырудың негізгі бірлігі – жануарлар түрі.



4.7-сурет. Ч.Дарвин бойынша жануарлардың топтастыру фрагменті

Автоматтандырылған жүйелерде қазір тезаурустар көптен қолданылады (4.1- кесте) және фасетты жіктеулер (4.8-сурет).



4.8-сурет. Фасетты жіктеу

Иерархиялық топтастыру жүйенің негізгі артықшылығы – үлкен акпараттық көлем және іздестірудің онайлығы (қолмен іздеу мүмкіндігі). Кемшіліктері – құрылым илгішінің аз болуы, түрлі белгілердің еркін үйлесуі бойынша объектілерді агрегаттау мүмкін емес.

Алфавит-заттық топтастыру – бұл алфавит ретінде орналасқан (телефон анықтамалығы) кластар жүйесі (олардың әрбіреуі заттың немесе фактілердің бір түріне сәйкес). Осындаған жіктеудің мысалы

ағылшын-қазақ сөздігі. Сөздер алфавит ретіне сәйкес қатаң орналасқан.

Кейде әртүрлі әріпке басталатын басқа принцип ыңғайлы, бірақ бір жағдайға немесе затқа қатысатын барлық сөздерді қатар кою. Мысалы, «полиция», «аурухана», «сақтандыру» сөздерді «авария» бөліміне орналастыру орынды. Бұл жағдайда заттық жіктеумен жұмыс істейміз.

Тезаурус – құжаттың немесе акпараттың сұраныстың орталық нүктесі (тақырып). Эдетте, қарапайым кластар есімі болып табылатын, табиғи тілдін кейбір қарапайым сөздердің және сөз тіркестерінің тізбегі түрінде көрсетіледі. Осындай сөздер – *n*-өлшемді тақырып-заттық қеңістігіндегі құжат координаталары. Құжаттық немесе акпараттық сұраныстың координаталы индексациялау үшін толық мәнді (қызметтік емес) сөздер пайдалану мүмкін, олар тікелей индексацияланатын мәтіндерден алынады. Осындай сөздер мен тіркелер – кілтті болады. Тезаурустың күру процесі 4.1- кестеде көлтірілген.

4. I-кесте

Тезаурустың күру реті

Топтастыру бірліктін атапу	Операциялар
Бастапқы мәтін немесе бастапқы мәтіннің фрагменті	Кілттік сөздерді іздеу (мәтінде белгілеу)
Нормативті сөздік	Кілттік сөздерді бірынғай морфологиялық нысанға және жазуға келтіру. Синонимия мен полисемияны еске алу, мысалы, көпір (құрылыш), көпір (жүргіс белгі)
Дескрипторлы сөздік	Жақын кілттік сөздерден класс құрылады, корытылған есім тандап алынады (дескриптор)
Нормативті аныктаамалық-сөздік (акпараттық іздестіру тезаурус)	Такырып-заттық саласы туралы мәліметтермен дескрипторлы сөздікті толтыру

Акпараттық іздестіру тезаурус құжаттарды және акпараттық сұраныстарды координаталы индексациялау үшін арналған, оларда әліпби ретімен бар дескрипторлар және оған синонимды кілттік сөздер келтірілген, және де дескриптор арасындағы ең маңызды қатынастар көрсетілген. Функцияға байланысты лексикалық жағынан тезаурус бірліктері дескриптор мен шартты синонимға бөлінеді.

Дескриптор – шартты баламалылық класты белгілейтін бірмәнді кілттік сөз немесе код, оған баламалы сөздер және оларға мағынасы бойынша жақын сөздер қосылған. Тезаурустың элементарлы құрылымдық бірлігі – сөздік мақала.

Мысал. Есептеуіш машиналар:

〈компьютерлер, ЭЕМ, есептеуіш кешендер〉

〈дербес, үлкен ЭЕМ, кіші ЭЕМ, супер-ЭЕМ〉

〈есептеу техникасы, есептеуіш техника, инженерлік есептеу теориясы〉

〈есептер, Интернет, ойындар, экономика〉.

Осында тезаурус $d_i \langle M_1, M_2, M_3, M_4 \rangle$,

мұндағы, d_i – бас дескриптор;

M_1 – әліпби бойынша реттелген берілген бас дескриптордың шартты синонимдар көптігі, онымен бірге шартты баламалылық класты жасайды;

M_2 – реттелген дескрипторлар көптігі, олардың әрбіреуі тегі-түрі бас қатынаспен байланысқан;

M_3 – реттелген дескрипторлар көптігі, олардың әрбіреуі түрі-тегі бас қатынаспен байланысқан;

M_4 – реттелген дескрипторлар көптігі, олардың әрбіреуі бүтін-бөлік, бөлік-бүтін, себеп-салдар және т.б. бас қатынаспен байланысқан.

Топтастыру қыншылыктардың себебі объективті болады. Қоршаған әлем күрделі, оның ішінде қатты шекаралар және айқын шектелген кластар жок. Жаппай құбылмалық суретті күрдемендіреді.

Қатты суреттелген шекараны бөліп көрсету кезіндегі проблемаларды шешетін ғылым таксономия деп аталады. Бұйымды бір мәнді топтастыруға қын болған жағдайда, оны сандар арқылы бағаланған белгілер жиынтығы бойынша кейбір класқа жатқызады. Бұл жағдайда сандық таксономия туралы айтады.

4.2.2. Айтып салулар

Айтып салу (бекіту) – білдіретін мағынасымен бірге алынған және шын немесе жалған болатын грамматикалық дұрыс сөйлем. Қарапайым айтып салу (бөлінбейтін, атомрлы, атом) өз бөлігі ретінде басқа айтып салуларды қоспайды. Күрделі айтып салу логикалық байлам көмегімен қарапайымдардан жасалынады: мойындау, конъюнкция (және), дизъюнкция (немесе), шығарып тастанын

дизъюнкция. Қарапайым айтып салудың мысалы: «Аюлардың бәрі балды жақсы көреді», күрделі – «Кейбір аюлар балды және (кейбір аюлар) бамбуктың жас өскіндерін жақсы көреді».

Қарапайым айтып салулар құрамдас бөліктерге әртүрлі бөліну мүмкін. Аристотель қарапайым айтып салулардың өзге түрін қарастырган – үзілді-кесілді айтып салулар (пікірлер), яғни оларда бекітіледі немесе мойындалмайды қандай болсада белгінің бар болуы.

Мысал: « S бұл P » және « S P емес», мұнда S – бұйым (субъект) есімі, P – белгі (предикат) есімі. «Жер – бұл планета».

Екі немесе одан артық бұйымдар арасындағы катынастар туралы да айтып салулар қарастырылады. *Мысал:* «Үш бестен кем», «Астана Ақтаудан үлкен». Катынастар туралы айтып салуларды үзілді-кесілді айтып салуларға келтіруге болмайды.

Үзілді-кесілді айтып салулардың ерекшелігі бұйым мен белгі арасында байланыс жайғана қойылмайды, яғни «барлықтар», «кейбіреулер» (4.2-кесте). Логиканың даму барысында «предикаттарды есептеу» ұғымға келді – бұл математикалық логиканың арнайы облысы. Бірінші және екінші ретті предикаттарды қарастырып бастағы. Теория негізінде арнайы машиналық тілдер жасалынған, мысалы Planner және Prolog.

4.2-кесте

Үзілді-кесілді айтып салулардың нысандары

Функции	Белгілеу	Интерпретация мысалы
«барлығы ... бұл ...»	a	SaP – барлық сұйыктар серпінді
«кейбіреулері ... бұл ...»	i	SiP – кейбір жануарлар сөйлейді
«барлығы ... бұл емес ...»	e	SeP – барлық дельфиндер балық емес
«кейбіреулері ... бұл емес ...»	o	SoP – кейбір металдар сұйыктар емес

Осы төрт өрнектердің (a , i , e , o) әрбіреуін Аристотель өзіндік мазмұны жоқ, шын немесе жалған қарапайым айтып салулар болатын логикалық тұрактылар ретінде қарастырды. Сонымен бірге, S пен P есімдер жекеленген немесе бос болмау қажет.

Күрделі айтып салуларды құрастырган кезде, логикалық шығаруды (екі бастамадан салдарын алу) жүзеге асыруда қорытындының шындығынға емес, оның саналылығын да ойлау қажет. Саналылығын «логикалық шаршы» көмегімен формалды түрде талдауға

болады (4.9-сурет). Логикалық шаршыда ерекше пішіндерді (логикалық шығарудың) айыруға болады, оларға бағынып саналы нәтиже аламыз.



4.9-сурет. Логикалық шаршы

Кайшылық айтып салулар – бір уақытта шын және жалған бола алмайды.

Карсы айтып салулар – бірге жалған бола алады, бірақ бірге шын бола алмайды.

Карсылар астындағы айтып салулар - бір уақытта жалған бола алмайды, бірақ бір уақытта шын бола алады.

Бағынышты айтып салулар – бағыныңқы айтып салудың шындығынан автоматтый түрде бағыныштының шындығы шығады

4.9-сурет шығару ережелерін (формулалар арасындағы қатынастар) береді деп айтуда болады. Сонымен әліпбиді шығару ережелерін, синтаксисті анықтап, біз кейбір логикалық теорияны тапсырдық, берілген жағдайда – айтып салуларды есептеу. Кейін пайда болған предикаттар есептеуінен оның айырмашылығы мынадай – терминдер (*S, P*) ретінде дәл логикалық айнымалылар болып шығады, ал предикаттарды есептеуде термин орнында бүтін предикат болу мүмкін. Үзілді-кесілді айтып салуларда логикалық шығару индуктивті немесе дедуктивті өту мүмкін.

Дедуктивті ой тұжырымында бастамалар мен тұжырым байланысы логикалық занға негізделеді. Логикалық қажеттілікпен тұжырым қабылданған бастамалардан шығады, шын бастамалардан әрқашан шын тұжырымға әкеледі. Дедукция үшін жалпы білімнен дербес білімге өту сипатты.

Индуктивті ой тұжырымында бастамалар мен тұжырым байланысы логикалық занға емес, кейбір формалды сипаты жоқ фактілік немесе психологиялық негіздерге сүйенеді. Индукция ықтималдық (шындыққа үксас) тұжырымдар береді. Индукция үшін дербес жағдайлар көптігінен жалпы білімге өту сипаты - қорыту. Дедукция мен индукция арасындағы негізгі айырмашылығы мұндай: дедукция - бұл бір ақиқаттан басқаға логикалық ауысу, ал индукция – сенімді білімнен ықтимал білімге ауысу.

Шын бастамалардан толық шығару әрқашан шын корытындыға келтіреді. Тәжірибе мен сезуге қарамай, таза ойлау көмегімен жаңа

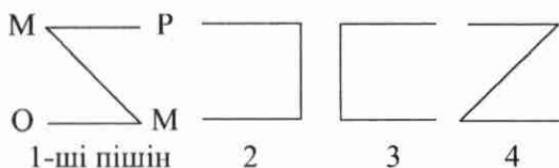
білімді алуға мүмкіндік береді. Егер бастамалардың біреуі ғана жалған болса, онда дұрыс ойлау қорытындысында ақиқатты да, жалғанды да бере алады. Шын бастамалардан дұрыс емес тұжырым шын да, жалған да қорытындыларға әкелуі мүмкін.

Аристотель үзілді-кесілді силлогизмдарды (немесе жай силлогизм, ал теориясы силлогистика деп аталады) кезінде қарастырған. Бұл дедуктивті ой пікірлер, оларда екі үзілді-кесілді айтылуардан жаңа үзілді-кесілді айтылу шығарылады.

Барлық сұйықтар серпінді
Су сұйық
Су серпінді

Барлық M бұл P
Барлық S бұл M
Барлық S бұл P

Әрбір силлогизмда үш термин болу қажет: кіші (субъект S), үлкен (предикат P) және орта (бастамаларда болатын және қорытындыда болмайтын термин M). Орта терминның орналасуына байланысты төрт силлогизм пішіндерін ажыратады (4.10-сурет).



4.10-сурет. Силлогизм пішіндері

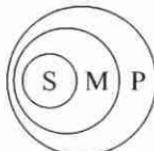
Силлогизм модустары деп пішіндердің өзге түрін айтады, олардың айырмашылығы бастамалар мен қорытынды сипаттарында. Барлығы $4 \times 64 = 256$ әртүрлі бастамалар мен қорытындылар сәйкестігі болу мүмкін (4 пішін, әрбір пішінде 64 модусы бар). Барлық мүмкін болатын силлогизм модустарынан дұрысы тек 24 (әрбір пішінде алтаудан), олардың бесеуі әлсіз – олардағы қорытынды дербес бекітілген немесе дербес қайши айтылуар. Сонымен, 19 дұрыс силлогизм модусы қалады. Силлогизмның кейбіреулерінде дәстүрлі пайдаланатын есімдер болады (4.3-кесте).

4.3-кесте

Кейбір силлогизмдардың дәстүрлі есімдері

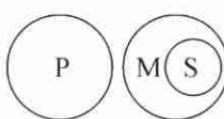
1 пішін	Barbara, celarent, darii, ferlo, barbari, celaront
2 пішін	Cesare, camestres, festino, baroco, cesaro, camestros

Осы атаулардың әрбіреуінде 3 дауысты әріп бар. Олар модуста бастама мен қорытынды ретінде қандай үзілді-кесілді айтылуар пайдаланатынын көрсетеді. Мысалы, Celarent — үлкен бастама (SeP), кішісі — жалпы макұлдаған (SaP), қорытынды — жалпы қайшы айтылу (SeP). Силлогизмның дұрыстығын бағалау үшін Эйлер диаграмманың пайдалануы ынғайлыш.



4.11-сурет

1-мысал. (Barbara): Барлық металдар (M) созылымды (P) + темір (S) бұл металл (M) = темір (S) созылымды (P). Яғни егер барлық M P көлеміне кірсе, онда S P көлеміне кіреді (4.11-сурет).



4.12-сурет

2-мысал. Барлық балыктарда (P) қауырсын (M) болмайды + барлық құстарда (S) қауырсын (M) бар = құстардың (S) ешқайсысы балық (P) емес. Яғни егер барлық құстар M көлемге кірсе, ал M -ның P мен ешқандай ортағы жоқ болса, онда S -та да P мен ешқандай ортағы болмайды (4.12-сурет).

Бастамада болмаған ақпарат силлогизмда да болмайды. Қорытынды, бастамадағы ақпаратты тек жазады, бірақ оның ішіндегі болмаған жаңа ақпаратты енгізе алмайды.

Бастамалардың біреуі айқын берілмеген силлогизмды энтилемема деп атайды. Дұрыстығын бағалау үшін энтилемеманы толық силлогизм-ға қалыптастыру керек.

4.2.3. Дәлелдеу және мәлімдеу процедуралары

Логикалық моделі негізіндегі ЖИ тәжірибелік программалық жүйелері көбінесе, екі есепті шешуге арналған.

1. Логикалық жорамалды дәлелдеу (берілген нақты салада олар теорема деп аталады). Жорамал кейбір логикалық формула арқылы көрсетіледі және оның ақиқаттығын кейбір бастапкы деректер жиынтығында дәлелдеу керек. Ақпараттық жүйенің кіреберісіне формула беріледі, жүйе оны тексереді және егер формула шын болса, жауап береді «Иә». Егер формула жалған болса, онда жүйенің жауабы «Жок», бірақ кейбір жағдайда жүйе не «Иә», не «Жок» деп айтамайды. Олай болса, осы формуланың мойындауын (яғни оны мәлімдеу) дәлелдеуге тырысып, сұранысты басқаша тұжырымдайды. Кейбір жағдайда мәлімдеу жалғанды дәлелдеуден әлдеқайда онай болып шығады. Мысалы: «барлық аюлар коңыр» – бұл үшін бір ғана

ақ аюды көрсету жеткілікті, яғни «аюлардың бәрі ақ емес» деген теореманы растав болады.

2. Теорема дәлелдеулерін түсіндіру – пайдаланушыға барлық аралық қорытындыларды беру. Бұл жағдайда жүйе түсіндіреді: «Мен осында қорытынды жасадым, өйткені ...». Егер 10-15 «себеп-салдар» жүптар туралы әңгіме болса, онда машинаның жұмыс логикасын қадағалауға болады, жүптар 20-30-дан артық болса, машинаның түсініктемесі естен айырылған адамның сөздеріне ұқсай бастайды.

Сөзсіз, логикалық модель негізінде басқа есептерді де шешуге болады, мысалы, кейбір бастамадан барлық мүмкін болатын (дұрысын да, дұрыс еместерін де және саналы еместерін) салдарды шығару есебі.

Айтып салулар логикасын ең анық деп айта алмаймыз. ЖИ түрлі бағдарламалық жүйелері әртүрлі дәлелдеу және мәлімдеу процедураларын пайдаланады.

Дәлелдеу – кейбір бекітудің ақиқаттығын дедуктивті анықтау процедурасы, ол үшін ақиқаттағы белгілі бекітулер шақырылады және олардан қажетті түрде біріншісі шығады. Дәлелдеу тезистен, негізден (аргумент) және логикалық байланыстан тұрады. Құрылым бойынша дәлелдеуді тұра және жанама түрге бөледі (антитезистың қателігін ашып әділдігін анықтайды). Жанама дәлелдеу түрлерін қарастырайық.

1. Мағынасыздыққа келтіру (бекітуден қайшылықты шығару). Мысалы, ежелгі грек философи Протагор: «Кімге қандай ой келсе, сол шындық», деген бекіту айтты. Оған Демокрит: «айтылғандардың барлығы шындық емес», – деп жауап берді.

2. Бөліп көрсететін жанама дәлелдеу (егер қарастырылатын мүмкіндіктер саны 2-ден артық болса). Егер дәлелденетін қағида барлық қарастырылатын мүмкіндіктер санына кіретін болса, сондаған қолданылады.

Мәлімдеу – қойылған тезиске қарсы бағытталған пікірлесу, оның мақсаты тезистың жалғандығын немесе дәлелденбегенін анықтау. Мәлімдеу тәсілдерін қарастырайық.

1. Мәлімденетін бекітуден ақиқатқа қайшы салдарды шығару.

2. Бекітуді мойындауының шындығын дәлелдеу (бекіту және оның мойындауы бір уақытта шын бола алмайды). Мысалы: аюлар тек қоңыр ғана болады. Тек бір ақ аюды көрсетіп – мәлімдеуді аламыз.

3. Егер тезис негізdemемен бірге қойылса, онда осы негізdemелерді

мәлімдеуге болады. Сонымен бірге бірақ, қағида өзі дұрыс болса да, аргументтері әлсіз болу мүмкін.

4. Егер тезистің дәлелден шықпайтындығын көрсете алсақ, онда аргумент пен тезис арасындағы байланыстың өзін мәлімдеуге болады. Бірақ, осыдан не аргументтің, не тезистің қателігі шықпайды.

Дәлелдеудегі қателіктер.

1. Аргументтерге қатысты қателіктер:

1.1 Мазмұнды қателік – жалған аргументтер көмегімен тезисті негіздеу;

1.2 Дәлелдеудегі шеңбер – қағиданы өз-өзінен дәлелдеу, бірақ қағида басқа түрде тұжырымдалған.

2. Тезисті ауыстырып алу – дәлелдеу барысында тезисті пішіне немесе мазмұнына жақын мен ауыстыру.

3. Жоғалған логикалық байланыс.

Логикалық қателіктерді іздең табу өте күрделі еңбек. Ежелгі заманда софизм мен паралогизмдарды құрастыру және шешу ережелеріне елшілерді арнайы үйрететін.

Софизм — дұрыс болып көрінетін, бірақ әдейі жасырған логикалық қателігі бар, пікірлесу. Жалған қорытындыға шындық көрерлігін жасау үшін қызмет етеді.

Мысалдар: «бірденені жоғалтпасаң, сол сенде бар; сен мүйізді жоғалтпадың, сондықтан сенің мүйізің бар», «отырған тұрды, кім тұрды, сол тұр; олай болса, отырған тұр», «бұл ит сенікі, ол әке, ендеше сенің әкен ит».

Паралогизм — пікірлесудегі әдейі жасалмаған қателік.

4.3. Формалды логиканың математикалық жүзеге асыруы

XIX ғасырда ағылшын математигі Джордж Буль логикалық белгілеу жүйесін жақсартты.

Ол ақиқатты 1 деп, ал жалғанды 0 деп жазуға ұсынды. Басқа сөзben, айтылуды айтылу деп санауға болады егер оның айнымалылары нақтылау алынса, сонымен бірге не «Ақиқат», не «Жалған» мәнімен. «Белгісіз» деген нақтылау айтылмайды. Буль тек қатынастарды «+» бірлесуді, «*» қызылсыды шығарып тастауды қарастырды.

Жақсартылған Буль жазу жүйесі абстрактты логикалық есепті теңдеулер жүйесі түрінде қоюға мүмкіндік берді:

$$X_1 + X_2 = 1$$

$$X_2 * X_3 = 0.$$

Кім шоколадты жеп қойды? Мысық (X_1) немесе ($\langle\langle + \rangle\rangle$) күшік (X_2)? Егер иесі (X_3) жемесе, ал сол уақытта күшікпен ойнаса, онда ол мысық.

Буль арнайы белгілер енгізді (4.4, 4.5- кестелер). Қазір осы бағыт «буль алгебрасы» деп аталады, бірақ оның бір қатар маңызды қағидалары Дж.Бульге дейін ашылған болатын.

Предикаттарды есептеу – кейбір органды модельдеуге және қандай болса да жорамалдарды тексеруге арналған кейбір аксиоматикалық жүйе. Жорамалдар, сонымен бірге, кейбір объектілерде кейбір қасиеттерінің бар болуын немесе болмауын bekітеді және логикалық формула түрінде беріледі. Жорамалдың негіздеуі, сонымен, логикалық формуланың шығаруына және орындалуына баға беруге апарады.

Жорамалды жи «теорема» деп атайды, осыдан термин «теоремаларды автоматты түрде дәлелдеу» шығады. Бұл кәдімгі рекурсивті логикалық шығару, көбінесе, қарар көмегімен. Осындай шығарудың нәтижесі «Иә» (егер дұрыс тенденциялық) немесе «Жоқ» (егер бос формула алынса) болып шығады.

4.4-кесте

Буль логиканың кейбір белгілеулері

Операция	Белгілеу
Конъюнкция	«және», « \wedge », « x »
Дизъюнкция	«немесе», « \vee », « $+$ »
Баламалылық	«А сонда және тек сонда ғана, В болғанда», « \leftrightarrow », « \equiv »
Импликация	«егер А, онда В. А тартады В», « \rightarrow » (кейде « \supset »)
Мойындаамау	«емес», « \neg »

4.5-кесте

Негізгі логикалық операциялардың шындық кестесі

X	Y	$\neg X$	$X \wedge Y$	$X \vee Y$	$X \rightarrow Y$	$X \leftrightarrow Y$
Ж	Ж	А	Ж	Ж	А	А
Ж	А	А	Ж	А	А	Ж
А	Ж	Ж	Ж	А	Ж	Ж
А	А	Ж	А	А	А	А

Қайшы есептей – мойындаулаты мен бірге осы есептеуде шығарылатын формулалары бар есептей.

Егер кез келген, бірақ осы формулалардың (мәндер жиынтығы) бірдей моделі а формуланың моделі болып шықса, онда а формуласы a_1, a_2, \dots, a_n -нан шығарылатын болып табылады. Шығарылу символы: « \vdash », деп жазылады.

Формула моделі – заттық ортаның мәндерімен нақтылынатын формула. Әрине, бірдей абстрактты логикалық формула кейбір ортаның моделін құру үшін негіз болып шығуы мүмкін. Сондықтан абсолютты және салыстырмалы орындалу туралы, бірдейлік (барлық модельдер үшін) және салыстырмалы (нақты модель үшін ғана орындалады) шындық туралы айтады.

Формула семантикасы – формалды логиканың формулаларын мағыналы интерпретациялау, яғни формуладағы айнымалыларды орта объектілердің қасиеттерімен салыстыру. Айтылулар логикасының семантикасы және табиғи тілдегі сөз орамы туралы келеді.

Орындалатын формула – өзінің аргументтер жиынтығының үстінде «Ақықат» мәнін қабылдайды.

Орындалмайтын формула - өзінің барлық аргументтер жиынтығында «Жалған» мәнін қабылдайды.

Жалпы маңызды формула (тавтология, белгіленеді \models) – өзінің барлық аргументтер жиынтығында абсолютты (яғни барлық модельде) шындық болатын формула.

Элементарды (атомарды) *айтылулар* – қарапайым айтылулар, мысалы: «таң атады», «үй ақ» және т.с.с.

Конституента (толық конъюнкция) – элементар конъюнкция, оған ортаның күйін анықтайтын айнымалылардың әрқайсысы бір рет кіреді. Мысалы, орта «соқыр жанбыр» – жанбыр жауып тұр және күннің көзі жарқырап тұр ($x_1 \wedge x_2$), немесе «дауыл» – қатты жел және «түк көрінбейді» ($x_3 \neg x_4$).

Квантор – толық объектілер көптігіне қандай болса да қасиеттерді қосып жазу әдісі: \forall (ортактық кванторы), \exists (бар болу кванторы). Квантор белгісі жақшада жазылған айнымалылар байланысқан болады; бірде-бір квантор байланыстырмайтын айнымалылар еркін болады. Кванторлардың бар болуы, және аргумент реттінде айнымалылармен және айтылуармен операциялар жасау мүмкіндігі – бұл предикаттарды есептеудің айтылуарды есептеуден негізгі айырмашылықтың біреуі. Бірінші реттік предикаттарды есептеудің екінші реттік предикаттарды есептеуден айырмашылығы мынадай: бірінші реттік

предикаттарды есептеуде біз кванторларды айнымалылар үстінен қоямыз, ал екінші реттік предикаттарды есептеуде біз кванторларды катынастар (яғни предикаттар) үстінен орналастырамыз. Мысалы, бірінші реттік логикада біз «Кейбір R катынаста қандай X, Y, Z және т.б. айнымалылар бар?» деген сұранысты тұжырымдай аламыз. Дәл осындай мысал *10-бөлімде* келтірілген. Екінші реттік есептеуде мұндай сұраныс мүмкін: «Кейбір X, Y және т.б. айнымалылар қандай катынастарға кіреді?». Осы мысалға тиісті алынған жауап «likes» болар еді. Логикалық модельге негізделген қазіргі ЖИ жүйелер бірінші реттік предикаттарды есептеуді жүзеге асырады және тек жеке жүйелер (Prolog секілді) екінші реттік предикаттар есептеуді орындаиды.

4.3.1. Автоматты түрде теоремаларды дәлелдеу әдістері (предикаттарды есептеу)

Кейбір, ең маңызды аксиомалар.

Коммутативтілік: $\alpha_1 \& \alpha_2 \equiv \alpha_2 \& \alpha_1, \alpha_1 \vee \alpha_2 \equiv \alpha_2 \vee \alpha_1$.

Дистрибутивтік: $\alpha_1 \& (\alpha_2 \vee \alpha_3) \equiv (\alpha_1 \& \alpha_2) \vee (\alpha_1 \& \alpha_3)$.

Ассоциативтік: $\alpha_1 \& (\alpha_2 \& \alpha_3) \equiv (\alpha_1 \& \alpha_2) \& \alpha_3, \alpha_1 \vee (\alpha_2 \vee \alpha_3) \equiv (\alpha_1 \vee \alpha_2) \vee \alpha_3$.

Де Морган занџары:

$\neg(\alpha_1 \& \alpha_2) \equiv (\neg\alpha_1) \vee (\neg\alpha_2),$

$\neg(\alpha_1 \vee \alpha_2) \equiv (\neg\alpha_1) \& (\neg\alpha_2),$

$\neg(\neg\alpha_1) \equiv \alpha_1.$

Айтылуларды есептеудің (AE) классикалық аксиомалары:

$\alpha \supset (\beta \supset \alpha),$

$(\alpha \supset \beta) \supset (\alpha \supset (\alpha \supset \gamma)) \supset (\alpha \supset \gamma),$

$(\alpha \wedge \beta) \supset \alpha,$

$(\alpha \wedge \beta) \supset \beta,$

$\alpha \supset (\alpha \vee \beta),$

$\beta \supset (\alpha \vee \beta),$

$\alpha \supset (\beta \supset (\alpha \vee \beta)),$

$(\alpha \supset \gamma) \supset ((\beta \supset \gamma) \supset ((\alpha \vee \beta) \supset \gamma)),$

$(\alpha \supset \beta) \supset ((\alpha \supset \neg\beta) \supset (\neg\alpha)),$

$\neg\neg\alpha \equiv \alpha$

Шығару ережелері.

1. Импликация жағдайының шындығынан және импликация өзінің шындығынан импликация салдарының шындығы шығады (модус поненс): $a, a \supseteq \beta \vdash \beta$. *Modus ponens* (лат.) — «бөліп алу ережесі».

2. $a(p)$ формуладан p орнына P -ны ауыстырудан $a(P)$ формула шығарылады (ауыстыру ережесі): $a(p) \vdash a(P)$.

4.3.2. Л. Заде айқын емес көптіктер теориясының элементтері

Жоғарыда айтылғандай, кез келген пікірлесу не шындық, не жалған, яғни жүйе. «Майра → Асқар» екі мүмкін болатын күйлердің біреуінде ғана болу мүмкін: не «Майра Асқарды жақсы көреді», не «Майра Асқарды жақсы көрмейді».

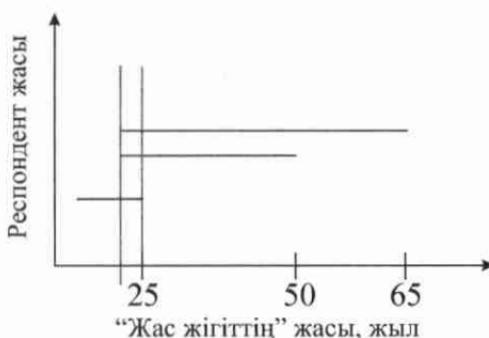
Элементар логика микросызбаларын жасаушылар ең азы үш мүмкін болатын күйлерді ойлап тапты. Шынында да, егер 1 күй (жақсы көреді) кернеудің жоғарғы деңгейімен кодталса, ал 0 күйі (жақсы көрмейді) төмен деңгейімен кодталса, онда не болады, егер берілген сызбада кернеу сірә болмаса, не оның деңгейі 0 мен 1 тұра ортасында болса? Осы үшінші күйді былай интерпретациялауға болады: «Майра Асқарға қалай қарайтыны белгісіз» немесе «Асқарға қалай қарайтынын Майра білмейді». Ал егер кернеу деңгейі «жақсы көрмейді»-ге қарағанда «жақсы көреді»-ге жақын болса ше?

Ұзақ уақыт осындай жағдайды құрылғы жұмысының қателігі деп есептеген. Бірақ, Л.Заде (Lotfi A. Zadeh) 1965 жылы АҚШ-та шыккан өзінің жұмысында бұл қателік өте пайдалы деп көрсетті. Осы «қателік» машинаның жұмыс логикасын адамның пікірлесу логикасына жақындауға мүмкіндік береді және машинаны «күдіктенуге», «варианттарды әр жағынан бағалауға» үйретуге мүмкіндік береді. Ол үшін жүйенің мүмкін болатын күйлерін белгілеп, дәл осы күйде тұратын сенімділік дәрежесін бағалау қажет.

Айқын емес көптік мына түрдегі жұптармен беріледі $x_1|\mu_X(x_1)$, мұндағы, x_1 - айқын емес X көптіктін элементі, $\mu_X(x_1)$ - x_1 элементтін айқын емес X көптікке тиесілік дәрежесі. $\mu_X(x_1)$ мәні $[0...1]$ интервалда өзгереді. Мысалы, кейбір айқын емес көптік А мына түрдегі өрнекпен беріледі

$$\begin{aligned} A &= \{(x_1|0.1), (x_2|1), (x_3|0.6)\}, \\ x_1 &= 17 \text{ (жас)}, \quad x_2 = 24, \quad x_3 = 49 \\ \text{немесе бірден } &\{(17|0.1), (24|1), (49|0.6)\}. \end{aligned}$$

Көптік А (4.13-сурет) мына сұраққа жауап берген кезде мағыналы: «Жас жігіт неше жаста?» Түрлі буынға жататын адамдар осы сұраққа әртүрлі жауап береді. Жасөспірім үшін «жас жігіт» - бұл «жасы кіші» деген кісі, олардан жасы үлкен адамдарға – «жасы көп емес» және т.б. Зейнеткерлер он алтыдағы жас жігітті «жасөспірім» категорияға, ал 30 жастағы оқытушыны – «едәуір жас адам» деген категорияға жатқызар еді. Көптің ой-пікірлері бірдей болар еді, егер «жас жігіт 18-25 жаста» болса. Осындай айқын еместік накты инженерлік есептерде әрқашан орын алады, себебі шеткі ұғымдар «шындық - 1» және «жалған - 0» теорияда ғана болады.



4.13-сурет. Лингвистикалық функция

Қазіргі сараптамалық жүйелер классикалық (Аристотель) логиканың орнына Заде логикасын жиі пайдалана бастады.

5.1. Заттық саланы ережелер мен фактілер көмегімен бейнелеу

Жоғарыда көрсетілген логикалық шығарудың принциптерін жүзеге асыру үшін, автоматтандырылған жүйеде арнағы машиналы-бағытталған тіл қажет. Логикалық есептерді сипаттау үшін ең қарапайым және тиімділі машиналы-бағытталған тілдерінің бірі өнімдер ережелері болады.

«Өнім» мына өрнек түрінде жазылады:

егер A (шарт), онда B (іс-әрекет), кейінгі шарт C.
ядро

Кейбір білімдер қорынан іздеуді жүзеге асыратын сөйлем-ұлгіні шарт деп, ал іздеу сәтті орындалғанда қимылдарды *іс-әрекет* деп түсіндіреді. *Іс-әрекеттер* аралық (әрі қарай шарт болып есептеледі) және жүйенің жұмысын аяқтайтын мақсатты (терминалды) болуы мүмкін. Шарттан кейінгі шарт қимылдарды жүзеге асырганнан кейін орындауға қажетті *іс-әрекеттер* мен процедураларды сипаттайтыны. Мысалы, дүкенде кейбір нәрсені сатып алғаннан кейін, тауарлар тізімдемесінде осы типті нәрсенің санын бірге азайту керек.

Сонымен, өнімдік жүйесі білімдер коры (өнімдер ережелері) және шығару машинасы болып табылады – «улғі бойынша салыстыру» арнағы бағдарламасы. Пайдаланған өнімдер мен шығару ережелерінің бәріне тәуелді әртүрлі өнімдер жүйелері алынады.

Өнімдер яросын әртүрлі негіздер бойынша топтастыруға болады. Біріншіден, детерминды және детерминды емес ядроларды ажыратады. Детерминды ядроның белсенділігін және шартты орындауын оятуда шарттың оң жағы (*іс-әрекет*) міндетті түрде (сенімділік дәре-жесі) орындалады, ал детерминды еместе – ықтималдық арқылы.

Егер A, онда B мүмкіндігі α (классикалық логикада $\alpha = 1$ не $\alpha = 0$).

Егер A, онда B сенімділік коэффициентпен α (детерминды өнім).

Өнімдер де бірмәнді және баламалы болуы мүмкін. Баламалы

ережелер үшін ядроның он жағында «баламалы таңдау мүмкіндіктер» көрсетіледі, олар «таңдау салмақтармен — α_1 , α_2 , ..., α_n » бағанады.

Егер A , онда «жиірек» B_1 жасау керек, «сирек» B_2 (ықтималдық бағалар).

Егер А, онда	B_1	сенімділікпен α_1 ;
	B_1	сенімділікпен α_1 ;
	B_n	сенімділікпен α_n ;

$\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ ретінде ықтималдық бағалар, лингвистикалық бағалар, сараптамалық бағалар және т.с.с. пайдаланылады.

Болжам процедураларды жеке ажыратады, оларда A -ны жандандыруда күтетін салдар сипатталады, мысалы: егер A , онда p ықтималдықпен B -ны күтүге болады.

Онімдік білімдер коры (БК) фактілер мен ережелер жиынтығынан тұрады. Ережелердің ірікте алудың бағдарлама *шығару машина* деп аталады. Көбінесе, шығару тұра (деректерден мақсатты іздеуге) немесе кері (мақсаттан оны растава үшін - деректерге) болады. *Деректер* – бұл бастапқы фактілер, солардың негізінде шығару машина косылады, яғни корынан ережелерді іріктейтін бағдарлама.

БК абстракты мысалы (5.1-сурет).

«Фактілер» бөлімі:

жол (A, B);

жол (B, C);

жол (B, D);

жол (C, D).

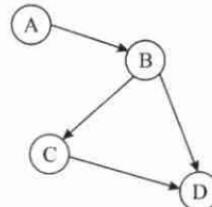
«Ережелер» бөлімі:

тура жол (X, Y), егер жол (X, Y) немесе жол (Y, X);

транзит жолы (X, Y), егер жол (X, Z) немесе жол (Z, Y);

жол (X, Y) бар, егер тура жол (X, Y) немесе транзит жолы (X, Y).

Осындай БК көмегімен шешілетін есептің мысалы: «А мен D пунктілер арасында жолдың бар болуын анықтаңыз».



5.1-сурет. Абстракты жолдар картасы:
есімдер арасындағы катынастардың графикалық түсіндірмесі

Шешім барысы (5.2-сурет).

1. Шығару машинасының (әрі қарай ШМ) кіреберісіне пайдаланушы мақсатты береді:

«(A, D) жол бар».

2. ШМ «Жол бар» деген мәтін жолын БҚ сақталынған файлдан іздейді.

3. ШМ «Жол бар» мақсатты енгізеді, мақсаттар стекке және «Тура жол» мақсатты іздей бастайды.

4. ШМ «Тура жол» мақсатты енгізеді, мақсаттар стекке және «Жол» мақсатты іздей бастайды.

5. ШМ барлық мәтіндік жолдарды «Жол (A, B)», «Жол (B, C)» және т.б. қарап шығады және іздеген мақсаттың «Жол (A, D)» жоғын анықтайды.

6. ШМ стектен «Жол», «Тура жол» және «Жол бар» деген мақсаттарды итеріп тастайды. «Жол бар» мақсатты ашады және «Транзитті жол» мақсатты іздеуге кіріседі, алдымен, «Жол бар» мақсатты стекке кіргізіп.

7. «Транзитті жол» мақсаты қанағаттандырылады, өйткені шынында да «A — B — D» жолы бар.

Стек деп деректерді сактау үшін құрылым аталады, деректер элементтерін LIFO (бірінші болып кірді – соңғы болып шықты) принципі бойынша қабылдайды және береді.

«Жол бар (A, D)»	«Тура жол бар (A, D)»	«Жол»	«Транзитті жол» (A, D)»
		“Тура жол (A, D)”	“Жол бар (A, D)”
1 кадам	3 кадам	“Жол бар (A, D)”	6 кадам

5.2-сурет. Логикалық есепті шешу кезіндегі стек жұмысы

Бұл мысалда «көрі шығару» деп аталағын шешу көрсетілген – бар болған ережелер мен деректер көмегімен кейбір мақсат расталған.

Тура шығару орын алар еді, егер берілген картада барлық мүмкін болатын маршруттарды көрсету қажет болса, бұл жағдайда мақсат мұндаидар болу мүмкін «Жол (X, Y)».

Алгоритм жағынан шешімнің іздестіруі (адамның ойлауын електеу) циклдағы бағыныңқы жолды іздеуге үқсайды. ЭЕМ уақыты мен ресурстарын ұнемдеу үшін осы іздестірудің тиімді басқаруы өте

манызды. Күйлер кеңістігінің графикалық бейнелеуі осы есепті бірталай оңайлатады (5.3-сурет).

Екі шешім болу мүмкін « $A — B — D$ » және « $A — B — C — D$ ». Осындай жазу «есептін шешу жолы» деп аталады. Бірінші шешім екіншіден сөзсіз қысқа, бірақ « A » пунктте болып, біз оны білмейміз!

« A » шынды «ағаш тұбірі», «мақсатты шың» немесе «ғаламдық мақсат» деп атайды.

« B » мен « C » шындар – есептелең (ашылатын, аралық) шындар деп аталады.

« D » шыңы – терминалды, яғни аяқталатын.

Шындарды қосатын қабырғалардың мағынасы – қосылған процедуралар, оларды келесі күйге (шынға) ауысу үшін орындау қажет.

Қосылған процедуралардың қолдану процесін шындарды тудыру немесе *варианттарды іріктеп алу* деп атайды. Жаңа шынды тудырған кезде ескі шынға сілтегіш міндетті түрде есте қалдырылады. Иріктеп алудың аяғында осы сілтегіштердің жиынтығы есептің шешу жолын жасайды. Бұл жол орындалған қосылған процедуралар аттарымен бірге жазылады, мысалы:

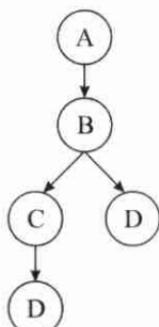
$$A = (r1(r2(r3))), \text{ мұнда } r \text{ — граф қабырғалары;}$$

немесе $A(B(C(D)))$.

Әрбір мүмкін болатын мақсаттар ағаштың «бұтағын» терминалды фактілерге дейін немесе берілген терендікке дейін ашуға байланысты, көсіз іріктеп алудың (бұл үдерісте мақсатты шынның орналасуын ашудың ретіне әсер етпейді) екі негізгі стратегиясын ажыратады: «ені бойынша» және «терендігі бойынша».

Бірінші жағдайда шындар тудырылған ретке сәйкес ашылады (*breadth — first process*). Екінші жағдайда әрбір қадамда алдымен, соңғы құрылған шың ашылады (*depth — first process*).

Егер қүйлер кеңістігінің графы және мақсаттың орналасуы туралы пікір алуға мүмкіндік беретін заттық саласы бойынша кейір қосымша ақпарат бар болса, онда эвристикалық («ашуға қызмет ететін») іздестіру туралы айтады. Бұрынғы тәжірибеге негізделетін эвристикалық ақпарат ең перспективалы бағыттарда іздестіруді орындауға мүмкіндік береді.



5.3-сурет.

Абстракты жолдар картасы: есімдер арасындағы катынастардың графикалық түсіндірмесі

Граф туралы айтқанда, оның тек ең қарапайым типін қарастырамыз – «ағаш» типті граф. *Ағаш* – бұл әрбір шыңының алдында тек бір ғана шыңы (аналық шың) болатын граф. Түбір-шыңнан басқа, оның алдында шындар жок.

5.2. Ені бойынша толық іріктең алу әдісі

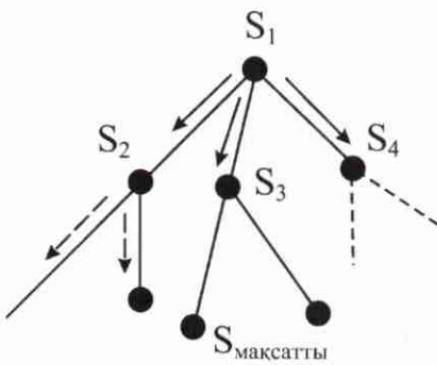
Шындар қандай ретімен күрылса, сондай ретімен ашылады (5.4-сурет). Негізгі алгоритм келесі әрекеттердің орындауынан тұрады.

1. Бастапқы шың ашылғанша, бірдей (немесе әртүрлі, шартқа қарағанда) операторды қолдан оны аша береді. Осы кезде бірінші деңгейдің шындары $S_2, S_3 \dots$ пайда болады. Олар өзінің ретімен ашылады және екінші деңгейдің шындарын жасайды және т.б.

2. Жаңа шындардан түбірге жүргізетін сілтегіштер (шартты есімдер, әріптер, цифрлер, оператор аттары, қашықтықтар, бағасы, салмақ және т.б.) койылады.

3. Алынған шындардың арасында мақсаттың бар болғаны тек серіледі. Егер бар болса, онда сәйкес операторға негізделіп шешім жасалынады. Егер мақсатты шындар жоқ болса, онда бірінші тудырылған шың қарастырылады және оған да сол алгоритм қолданады.

Осыдан кейін алынған шындардың арасында мақсаттыны тапқанша екінші және т.б. ауысып отырады.



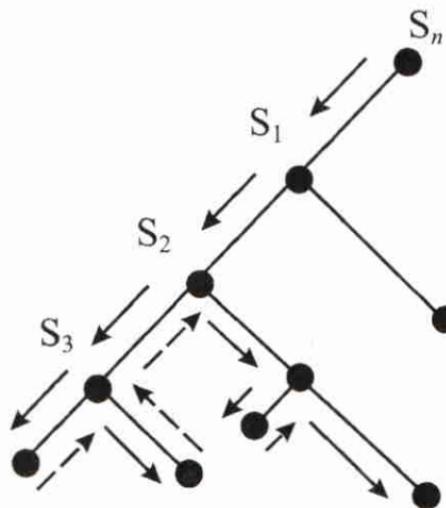
5.4-сурет. Ені бойынша іріктең алу ағаштың фрагменті

Ені бойынша толық іріктең алу мақсатты шыңның табуына кепіл береді, себебі іріктең алу толық жүргізіледі. Мақсатқа жетудің бірнеше жолдары болуы мүмкін. Бұл жағдайда ең қысқа (ең арзан, ең оңай, ең

жылдам және т.с.с.) жолды таңдауға болады. Бірақ, іздестіру графы шексіз бола қалса, онда алгоритм өз жұмысын аяктай алмайды. Классикалық мысал – «лабиринтты іздестіру» есебі, оны бірінші шешкен К.Шеннон. Мұнда түрлі әрекет вариантар кеңістігі үлкен емес: «оңға бұрылу», «солға», «алға» және шешім кейбір берілген тереңдікте (әдетте кішкентай) жатады.

5.3. Терендік бойынша толық іріктеп алу әдісі

Терендік бойынша іріктеп алуда (5.5-сурет) алдымен, соңғы құрылған шындарды ашу керек. Бірінші, ендеше соңғы да ашылатын шың бұл түбір шыны. Процесс әрқашанда шындардың ең сол жақ тармағы бойынша өтеді. Иріктеп алуды қалай болсада шектеу үшін, іріктеп алу ағашта шынның терендігі деген ұғым енгізіледі. Ағаштың түбір терендігі нөлге тең, ал әрбіреу келесі шынның терендігі оның алдындағы шынның терендігіне тең бір плюс. Ен үлкен терендік осы мезетте ашуға қажетті болатын шында. Егер жасалынған жол пайдасыз болса (яғни берілген терендікте мақсатты шың ашылмаса), онда ашылғанның алдында болған шынға қайтып келу керек және оған тағы да, мақсатты шынды алғанша, ашу операциясына әркеттену қажет. Бұл процесс (бірнеше кадамға қайтып келу) артка шегіну немесе бэктрекинг деп аталады.



5.5-сурет. Бэктрекинг нұсқауы бар терендік бойынша іріктеп ағашы

Артқа шегіну сілтегіштер көмегімен жүзеге асырылады. Берілген шекаралық терендікке жеткеннен кейін, осы шекарадан аспайтын ең үлкен терендікті шың ашылады. Бұл «көрі қадағалау бар бағдарламалашу» (*back – track programming*) деп аталады. Терендік бойынша ірікте алудың сұлбасы 5.5-суреттегі көрсетілген.

Терендік бойынша ірікте алудың алгоритмы келесі:

1. Бастапқы күйге сәйкес бастапқы шың ашылады.
2. Бастапқы шыңның ашу нәтижесінде алынған бірінші шың ашылады. Сілтегіш қойылады.
3. Егер ол ашылса, онда келесі болып қайтадан тудырылған шың ашылады. Егер шың ашылмаса, онда процесс алдындағы шыңға қайтып келеді.
4. Мақсатты шыңды алғаннан кейін ашу процесі аяқталады және сілтегіштер арқылы түбірге келтіретін жол құрылады. Доғаларға сәйкес операторлар есептің шешімін жасайды.
5. Егер берілген ашу терендігі үшін мақсатты шың табылмаса, онда барлық процесс қайталанады, ал жаңа шың ретінде алдындағы кезенде алынғанның ең сол жақ шыңы қарастырылады.

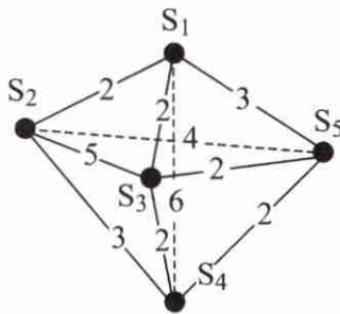
5.4. Күйлер кеңістігінде іздестірудің эвристикалық әдістері

Толық ірікте алудың әдістері есептің шешімін кепілдейді, егер ол бар болса, ал бірнеше шешім болса, онда ең тиімділігін растайды. Бірақ, тәжірибеде бұл әдістер тек үлкен емес күйлер графтары үшін пайдаланады.

Нақты жағдайлар үшін бұрынғы тәжірибеге сүйенетін немесе теориялық шығармаларға негізделген қосымша ақпарат көбінесе, пайдаланады. Осындай ақпарат **эвристикалық**, ал ережеге ұйымдастырылған – **эвристикалық ережелер** немесе **эвристика** деп аталады.

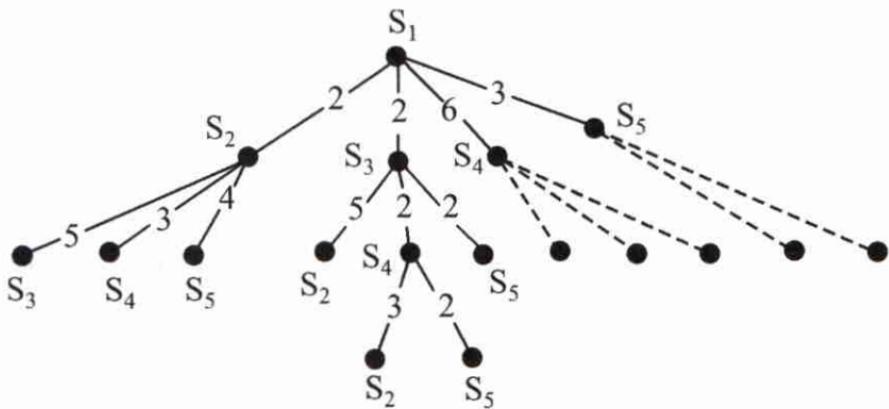
Эвристикалық ақпараттың сипаты арнайы және тек берілген есепке ғана қолданады. Эвристикалық ақпарат ірікте алуды реттелгенге айналдырады. Мысалы, «Беллманның динамикалық бағдарламалашу әдісі», «бұтақтар мен шекара әдісі» және т.б.

Мысал ретінде коммивояжер туралы танымалы есепті қарастырайық. Кешпелі сатушы N қаланың бәрінде бір рет болып шығып, бастапқы қалаға қайтып келуі тиіс. Маршрут ұзындығы минималды болу керек (5.6-сурет).



5.6-сурет. Коммивояжер туралы есептің күйлер графы

Күйлер кеңістігінің фрагменты 5.7-суретте көлтірілген. Ені бойынша іріктеуді баставымыз және бірден бірінші деңгейде әртүрлі ұзындығы бар мүмкін болатын жолдар аламыз: 2, 2, 6, 3. Егер «әрбір қадамда минимал ұзындығы жолды таңдау» әвристикадан бастанасақ, онда келесі қадамдарды жасау керек S₁ — S₂ және S₂ — S₃, сосын S₃ — S₄ немесе S₃ — S₅, сосын S₄ — S₅ және т.б.



5.7-сурет. Коммивояжер туралы есеп үшін іріктеу агашының фрагменті

Коммивояжердің барлық мүмкін жолдарын қосатын толық іріктеу графында (N - 1)! варианты болады. Егер кері жолдарды есептемесек, онда (N - 1)!/2. Осындай типке жататын нақты есептерде (мысалы, пейджинг таратқыштың орналасуы, банкоматтар орналасуы және т.с.с.) N әдетте, бірнеше ондаған объектілерге тең болады.

Әвристикалық алгоритмдер бір ғана дұрыс (оптимальды) шешімді іздеу үшін емес, ал кейбір критерийге сәйкес көбінесе, бірінші шешімді іздеу үшін қолданылады. Мысалы, адам дүкенге барғанда,

ен арзан сүтті алу деген мақсат өзіне қоймайды, ол белгілі сапасынан төмен емес және кейбір бағадан қымбат еместі сатып алғысы келеді және осыған 5 минуттен артық уақыт жұмсамайды.

5.5. Бағыныңқы есепке бөліп есепті шешу әдістері

Есептің өзін және оның шешу әдісін түсіну үшін графикалық ұсыныс өтө маңызды.

Жоғарыда көрсеткендеге сәйкес, графтар қарапайым болып табылады, өйткені олар тек заттық саласының объектілер арасындағы өзара байланысты бейнелейді және іс-әрекеттер арасындағы өзара байланысты көрсетпейді. Басқаша айтқанда, жоғарыда қарастырылған графтарда доғалар (қосылған процедуралар) арасында ешқандай қатынастар берілмеген.

Осындай қатынастар болу мүмкін, мысалы, тізбектілік және бір уақыттылық қатынастары.

5.6. Есепті ЖӘНЕ-НЕМЕСЕ граф түрінде ұсыну

Бөлген кезде алынған бағыныңқы есептердің арасында олардың шешімдерінің ұйғарушылық (бір уақыттылық) қатынастары («ЖӘНЕ» қатынасы), немесе баламалық қатынастары («НЕМЕСЕ» қатынасы) болу мүмкін (5.8-сурет).

«ЖӘНЕ» типті қатынастарды граф кабыргаларын байланыстыратын доғамен (кейде екілік) белгілейді. Бір қалпына келтіру үшін косымша (жалған) шындарды енгізуге болады.

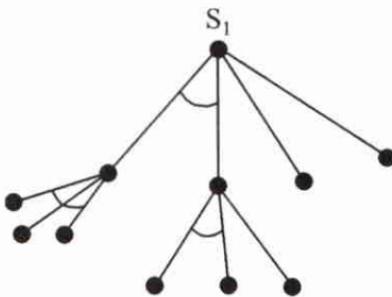
Сонымен, бастапқы есеп баламалы «НЕМЕСЕ»-сипаты бар бағыныңқы есептер арқылы беріледі, ал бағыныңқы есептердің өзі «ЖӘНЕ» типті қатынастармен беріледі. Балама шындар («НЕМЕСЕ»-шындар деп аталады.

«ЖӘНЕ-НЕМЕСЕ» граф үстінде іздестірудің негізгі мақсаты - S_i шыңын шешілетінін көрсету. Егер келесі шарттардың біреуі орындалса, шың шешілетін деп аталады:

1) S_i шыңы ақырғы (терминалды) болады;

2) S_i -дан кейінгі шындар «НЕМЕСЕ» типті шыңы болып табылады және олардың аз болғанда біреуі шешілетін болады;

3) S_i -дан кейінгі шындар «ЖӘНЕ» типті шыңы болып табылады және олардың барлықтары шешілетін болады.



5.8-сурет. «ЖӘНЕ-НЕМЕСЕ» ағаштың фрагменті

Шешуші граф – бұл шешілетін шыңдан тұратын және түбірі бастапқы шыңда орналасқан бағыныңкы граф.

Егер графтың «ЖӘНЕ-НЕМЕСЕ» шыңдан кейін басқа шындар болмаса, онда осындай шыңы *шешілмейтін* деп аталады.

Жаңа шындарды тудыру (есептің редукциясы) жалпылама операторды (яғни, мүмкін болатын көпшіліктен қандай болса да оператор; мысалы былай белгілейік $g \in G$) қолдану арқылы орындалады. Есептің сиппатамасына g оператордың қолдануы графтың (редукция графы) барлық «ЖӘНЕ-НЕМЕСЕ» құрылымын тудырады.

5.7. Өнімдер жүйесін басқару

Өнімдер ядроларының қолдану шарттарын орындау кезіндегі басты мәселе – осы жағдайда белсенді болатын өнімді тандау. Осы есептің шешуі өнімдер жүйесін басқару жүйесіне тапсырылады.

Егер АЖ параллельді архитектуrasesи бар ЭЕМ жүзеге асырылса, онда дайын өнімдерден біреуі емес, параллельды бұтақтарға сәйкес берілген жағдайда бір уақытта орындалатын бірнеше өнімдер тандалады.

Шешудің екі: орталықтандырылған және орталықтандырылған емес әдісі мүмкін. Біріншісінде актуализация туралы шешім арнайы басқару жүйесімен, екіншісінде, осы мезеттегі құралатын жағдайға байланысты қабылданады.

5.8. Өнімдік модельдің артықшылықтары мен кемшіліктері

Өнімдік моделі басқаларға қарағанда, өнеркәсіптік сараптамалық жүйелерде жиірек қолданылады. Оның көрнекілігі, жоғары модульдіктігі, қосымшылар мен өзгерістерді оңай енгізуі және логикалық шығару механизмның қарапайымдылығы әзірлеушілердің қызықтырады. Өнімдік тұрғыны жузеге асыратын көп программалық құралдар бар:

– Prolog, Lisp (Джон Маккартни (АҚШ) 1961 ж. жасаған. LISP — List processing language — тізімдерді өндедеуге арналған тіл), LOGO (LISP негізінде Сеймур Пайперт (АҚШ, М.И.Т.) 1969 ж. жасаған), OPS тілдері;

– «қабықшалы» немес «бос» СЖ, мысалы EMYCIN, EXSYS, ESI-ISP, ЭКСПЕРТ;

– құрал-сайманды жүйелер: ПИЭС, СПЭИС және т.б.

Өнімдік модельдердің екі маңызды кемшілігі бар. Өнімдер саны тым көп болғанда, өнімдер жүйенің қайшылық еместігін тексеруге өте күрделі болады. Сондықтан, жаңа өнімдерді қосқанда, оларды тексеруге көп уақыт кетеді. Жүйе детерминды емес (орындалатын өнімнің таңдауы бір мағыналы емес), жүйенің дұрыс жұмыс істегенін тексеру оңай емес. Егер АЖ өнімдер саны мындағаннан асатын болса, онда өнімдер жүйесінің дұрыс жұмыс істеуіне ешкім жауап берсе алмайды.

6 - б ө л і м

БІЛІМДЕР ҰСЫНУ ҰШІН ФРЕЙМДЕР

Жасанды интеллекті зергтеудің ең басты проблемасы - білімдер ұсыну проблемасы (яғни жадты ұйымдастыру проблемасы: жадынан басқа өзгерту механизмдер қажет, мысалы ойлау, қиял және т.б.), бұл бейнені айырып тану есептерден басталып, табиғи тілді түсіну есептерге дейін жалғасады. Әлемнің машиналық моделін күрү күрделігі осы әлемнің әртүрлігінде. Психологиялық негізделген және тәжірибелік бағалы модельдердің біреуін американ ғалымы Марвин Мински ұсынды. 1974 жылы оның «Білімдер ұсыну үшін фреймдер» кітабы шықты (6.1-сурет).

Фрейм (*frame* (ағыл.) — кадр, рамка, канқа) дегеніміз – стереотипті ситуацияны ұсыну үшін деректер құрылымы. Әрбір фрейммен түрлі ақпарат ассоциацияланады. Оның бір бөлігі берілген фреймді қалай пайдалануға болатынын, басқа бөлігі – оның орындауы неге келтіретінін, үшінші бөлігі – егер болжаулар орындалмаса не істей керек екенін көрсетеді.



6.1-сурет. Фрейм теориясының көзқарасынан туындаған психика

Мәтіндерді талдау үшін жасалынған және психикалық іс-әрекеттің тек жеке кезеңдерін ғана қамтитын семантикалық желілерге қарағанда, фрейм теориясы жеткілікті толық деп саналады. Бұл теориясында ойлау процесінен (мұны Аристотель силлогистика мен семантикалық желілер де қарастырады) басқа түсік, айрып тану, ойлау мен киял (ойлаудың ең жоғары түрі ретінде) процесстері де қарастырылады. Фрейм теориясының бастауы гештальт (психология) салада сірә жа-тыр деп айтуға болады.

Ойлаудың параллельдігі (нейрон саны тым үлкен болғандықтан адам миындағы процестердің «табиғи» параллельдігі) туралы қазіргі тезисті М.Мински бір мәнді емес деп санайды. Ол жоғары денгейдің процесі параллельді деп есептейді. Осындай процестерге

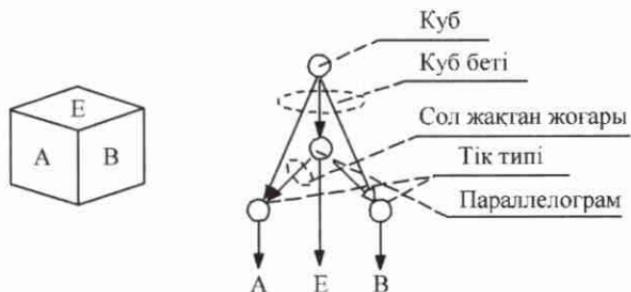
ол киял процесін жатқызады. Ойлау мен айырып тану процестерді тізбекті деп санайды. Білімдер ұсынуға логикалық көзқарасты ол априорды шектелген және тек оку есептерге ғана қолдауға болады деп санайды.

Өзінің теориясының жасауын М.Мински түйсік және кеңістіктік сахналарды (куб, бөлме, бөлмедегі бұйымдар) айырып тану процестерін қарастырудан бастады. Сосын есепті құрделендіру үшін қозгалыс (бөлме бойынша роботтын) қости. Ол үшін уақыт пен сахналар динамикасын, яғни байқаушы қозгалған кезде бұйымдардың геометриялық бейнелерінің өзгерісін еске алу керек болды. Накты уақытты бұзбау немесе оған жақындау қажеттілігі «күтуді» (білімнің кейбір элементін айырып танудан алдын ала анықтау) енгізуге әкелді. Зерттеу барысында М.Мински мына тұжырымға келді: болжамға қарамастан айырып тану процесі (адамда) өте ұзақ уақыт алады, ол объекті («күту») көріну алдында басталады және айқын аяқталмайды. Бұл процесс өзінің табиғаты бойынша тізбекті, себебі микро жағдайларды егжей-тегжейлі зерттеуді және оларды басқа микро жағдайлармен келісуді қажет етеді. Сосын, ол өзінің теориясын раставу кезінде, қайталаңған айырып тану процесін талқылады – жаңа ғана өткен бөлмеге роботтың қайтып келуі. Осында М.Мински есіктің сыртына бір минутқа шықкан адам әбден басқа бөлмені тапқаны туралы мысал келтірді.

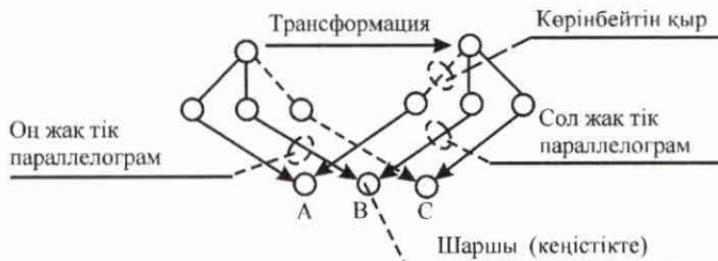
Айырып тану, ойлау және қиял процестерді М.Мински фреймдерге арналған типтік операциялар ретінде көрсетті: кейбір фреймды өзіне сәйкес желіден таңдау, оны толтыру (бос мәндері де болу мүмкін) және жаңа фреймге ауысу (кейбір байланыс көмегімен). Адамға ұқсайтын роботтардың көзі туралы проблемамен жұмыс істеген кезде, ол мұндай тұжырымға келді: адамның санасында және сокыр сезімінде (түйсігінде) кейбір «bastы» фреймдердің жиынтығы бар. Кеңістіктік сахналарды айырып тану үшін, ол «көкжиек сыйығы», «үсті», «асты», «оң жағы» және «сол жағы» бар «бөлмені» немесе абстракты «қорапты» анықтады. Осындағы корапты он жағындағы қабырға сол жақта болып қалатынан қорықпай айналдыруға болады (кейбір көзқарас жағынан, яғни кейбір көкжиек сыйығы жөнінде).

Білімдерді фрейм арқылы ұсынуы, байқаушиның позициясы өзгергенде, бұйымдар тұрған орнын қайтадан есептеуден бас тартуға болады. Мысалы, баланың кеңістіктік ойлауы (фреймдер жүйесі) 8-9 жасқа таман толық қалыптасады.

6.2-, 6.3-, 6.4-суреттерде М.Минскидің өзіндік фреймдері көрсетілген.

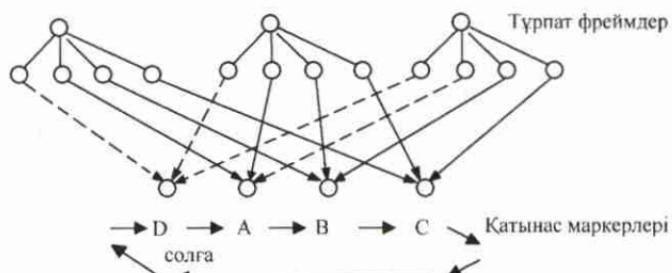
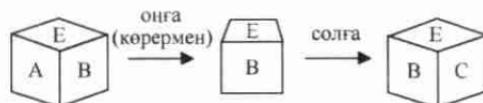


6.2-сурет. «Куб» фреймы



6.3-сурет. Фреймдердің трансформация процесі

Байқаушының (объектіге қарағанда) орнын ауыстыру кезінде фреймдердің трансформациясы пайда болады (6.4-сурет). Байқаушының әртүрлі позициясына сәйкес жақын фреймдер тобы желі жасайды.



6.4-сурет. Фреймдер желі

«Фреймды түйіннен және олардың арасындағы байланыстан тұратын желі түрінде көрсетуге болады. Фреймның жоғарғы деңгейлері айқын анықталған. Төменгі деңгейлерде көп ерекше терминал-шындар немесе ұшықтар бар, олар сипатты мысалдармен немесе мәліметтермен толтырылу кажет. Әрбір терминалмен *тапсырмаларга* сәйкес болатын шарттар қойылуы мүмкін. Қарапайым шарттар маркер арқылы анықталады. Одан күрделі шарттар әртүрлі терминалдық шындарға кіретін ұғымдар арасындағы қарым-қатынастармен анықталады. Семантикалық бір-біріне жақын фрейм топтараты *фреймдер жүйеге* бірлеседі».

Сонымен, фреймдер жүйесі қалай жұмыс істейді? Адам кейір бұйымға қарайды және саналы немесе санасыз түрде өзіне белгілі фреймдерден ең жақынын таңдап алады. Бұл *келісу* процесі деп аталады. Келісу бірнеше сатылардан тұрады. Егер қанағатты нәтиже алынса, келісу тоқтатылады және фреймның терминалдары шектеуге сәйкес міндеттермен толтырылады. Қарапайым уақиғада, жағдайға дәл тиісті фрейм табылады, нақты жағдайда болатын терминалдар және фреймдармен салғастырылады.

Егер бұл мүмкін болмаса, онда *ақтауды* сынап көруге болады, яғни түсіндіру - фрейм келеді, бірақ объектінің кемшіліктері бар, мысалы, сынны бар. Егер фрейм «кайтадан келмесе», *кеңесу* жүргізіледі, яғни не істеу керек айқын нұсқаулар беріледі. Және соңғы сәтсіздік уақиғада, түйінде жасалынады – фреймнен бас тарту және бас тартудың себебін анық көрсету.

Келісу процесі аяқталғаннан кейін адамда бұйым туралы кейір абстракты елес пайда болады. Фрейм түйіндерінің көбі әлі анықталмаған. Өзінің жұмысын *нақтылау процесі* – субфреймдер анықталады, тапсырмалар айқындалады. Нақтылау кезінде жеңіл-мейтін қыындықтар кездесу мүмкін, онда өзгеріс процесі белсендейледі. Бұл екі бұрынғы фреймға негізделген жаңа фреймды тудыру мүмкін. Нактылау процесі барысында фреймның терминалдары толығымен толтырылады және егер фреймның қайталанған пайдалануында қайшылықтар шақырылса, *жсанарту* процесі белсендейледі. Осы жолмен алынған фреймның белгілі бір құны болады. Соған байланысты ол пайдаланғаннан кейін не жойып тасталу мүмкін, не бағалы үлгі ретінде ұзак мерзімді жадқа салыну мүмкін. Соңғы процесі оқыту деп аталады.

Әртүрлі міндеттер қолдануда адамда әрбір уақыт мезгілінде, әртүрлі ғаламдық фреймдер жүйелері болады (*6.5-сурет*). Олар адамға

кеністікте бағдарлауға, қажетті ақпаратты іздеуге, поэзияны түсінуге және т.б. мүмкіндік береді.

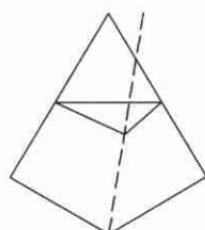


6.5-сурет. Фреймдерді кен колдану салалары

Кейбір көзқарас арқылы орындалатын және келісуді жетуге бағытталған бір фреймнен басқа фреймге ауысу (трансформация) басқару процесі деп аталады. Теориялық тұрғыдан басқару орталық-тандырылған болуы мүмкін, мұнда кейбір суперфрейм (орталық фрейм) субфреймды тапсырмалармен толтыру процесті басқарады. Керісінше, теориялық тұрғыдан басқару орталықсыздандырылған да болуы мүмкін, алдымен субфреймның терминалдары өзіндік түрде толтыруға әрекеттенеді. Бұл процестердің біреуі де басқару есебінің шешімі болып саналмайды, өйткені оның аяқталуы осы екі процестердің өзара әрекеттесуін қажет етеді. Шынында, егер Сіз кейбір объекті «кіре беріс» деп айырып танысаныз, онда Сізге оны «үй» деген субфреймге қосу керек. Бірақ, «үй» фрейм ішінде ықтимал болатын әртүрлі кіре берістерді айырып тану мүмкін емес.

6.1. Кеністік сахналарды талдау

Фотографиялық қағазда, робот көзінің жарық диодты матрицада және т.с.с. алынған бейнерлерді талдаған кезде, объектілер арасындағы арақашықтықты өлшеумен байланысты, бірнеше ерекше проблемалар пайда болады: перспектива проблемасы (перспективаны бүрмалау, жабу және қаптау), 2-өлшемді не 3-өлшемді кеністіктің өлшемін талдау проблемасы, объекті фоннан ажырату проблемасы. Адамдар осындағы есептерді жақсы шешеді (6.6-сурет). Суретте пирамида көрсетілген деп ойлаймыз, бірақ олай емес. Бұл жағдайда келісу механизмі жұмыс істеді – «пирамида сынған» деп ойлаймыз.



6.6-сурет. «Сынған пирамида?»

Басқа маңызды сұраптар: «Сурет үш өлшемді ме?», «Оны екі өлшемді жиынтығы ретінде қарастыруға бола ма?», «Суретті қараша процесі неден басталады». М. Мински бұл сұраптарды «бөлме» фреймның мысалында қарастырды (6.7-сурет).



6.7-сурет. «Бөлме» фреймның жоғарғы деңгейінің күрылымы

Бөлмеге кіруімен адам «көкжиек сзызығын» іздейді, өйткені соған байланысты ол кейін «сол жақ», «оң жақ», «жоғарғы», «төменгіні» анықтай алады, мұндай ережелер бойынша:

- шекара горизонтал сзызық емес;
- шекара көз деңгейінен төмен орналасады;
- шекара еден мен қабырғаны бөлмейді.

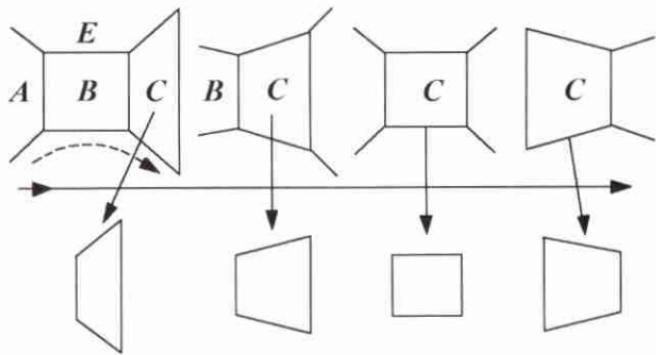
Онан әрі қабырғалардың қарашы жеке жүргізіледі, бірақ қажет болғанда «бөлме» фреймы белсенділеді (6.8-, 6.9- суреттер). Төртбұрышты қарастырған кезде, ол қабырғада ма, не қабырғаға перпендикуляр ма түсініксіз, сондықтан «бөлме» фреймы қажет. Бұл не? Ашық терезе ме? Қабырғадағы суретте (мұны перспектива талдауы деп айтуға болады)?



6.8-сурет. Ашық желдеткіш пе немесе кисық терезе ме?

Осы сұраққа жауапты трансформация көмегімен – басқа көзкараска ауысу ретімен табуга болады. Байқаушы өз орнын ауыстырады және қабырғалар проекциясы өзгереді (6.9-сурет). Сонда белгісіз объект

кабырғалардың біреуінің өзгеріс занына бағынады, демек ол оған параллель (мысалы, үстінде жатыр).



6.9-сурет. Роботтың бөлменің ішіндегі қозғалысы

Енді бөлмені нәрселермен толтырайық. Қаптау проблемасы пайда болады – бөлме бойынша қозғалған кезде объектілер геометриясының өзгерісі тек проекция зандарына бағынбайды. Жаңа бұйымдар әрдайым көзге түсे бастайды және біз қарайтын элементтерді жауып қаптайды. Қаптау проблеманың шешуі киялды модельдеуге мүмкіндік береді.

6.2. Сөйлемнің мағынасын түсіну

Логикалық модель мағынаны талдауға мүмкіндік бермейді. Фрейм теориясы сөйлемдердің формасы (синтаксис) мен мағынасын (семантика) модельдеуге мүмкіндік береді. Сөйлемнің мағынасын талдау (автоматты аударма, мәтінде қателіктерді іздеу және т.с.с.) кезіндегі негізгі проблема бұл «тұйықталу» проблемасы. Жай сөйлемдердің қыска тобын талдаған кезде грамматиканы талдау міндетті көбінесе сөйлемнің мағынасын талдау міндетіне сәйкес келеді. Бірақ, сөйлемдер санының өсуімен айырmasы анық көрінеді: «Максат Секеннің туған күніне сыйлық сатып алды, бірақ онда ондай бар деп ойлағандықтан, ол оны қайтадан дүкенге апарудан сескенеді». Секенде не бар? Нені дүкенге апару керек? Осындай «онда», «оны» деген мәтіндерді тек керек орынға қойып сұрақтарға түсінікті жауап табалмаймыз. Ол үшін «терен құрылым» қажет, сонда есімдік «онда» «Секенге» сәйкес, ал есімдік «оны» - «сыйлыққа» сәйкес болады.

«Тілдік сезіну» деп аталатын қабілетсіз (яғни, жаңа сөздердің мағынасын олардың дыбыстау немесе сөйлем құрамы бойынша

болжап білу) шет тілді оқып білу мүмкін емес. Кейбір адамдар, мысалы аудармашы, сөзді бірнеше сөйлемнен алдын ала (мағынасы бойынша) таба алды. Автоматты аударма үшін көп деңгейлі фреймдер желісін пайдаланады, олар беттік, синтаксистік, семантикалық, тематикалық және хабарлы фреймдерден тұрады.

Сөзді тындау және түсіну міндеттері өзінің табиғи негізінде әртүрлі. Бірінші жағдайда кейбір фреймның терминалдарының пассивты толтыруы, екінші жағдайда, мәнін түсінуі (келісу – активті форма) болады. Тұбықталуы түрліше келеді. Активті түрде кейбір сценарий ретінде жүргізіледі (*6.1-кесте*).

6.1-кесте

Фрейм сценарийі

Сценарий: мейрамханаға бару	Рөлдер: келуші, официант, шеф, кассир Мақсат: тамақты алу
I сахна. Kipy	Бос үстелі бар орынға көз салу Кайда отыруды тандау Үстелге барып отыру
II сахна. Тапсырыс	Менюді алу Менюді оку Нені алады шешу Официантқа тапсырыс беру
III сахна. Тамақ	Тамақты алу Тамакты жеу
IV сахна. Шығу	Есепті сұрау, чекті алу Кассирге бару Ақшаны төлеу Мейрамханадан шығу

Келтірілген сценарий бойынша «мейрамханаға бару» графтың түрін жасауга киын емес.

Әрбір сценарийде іс-әрекеттерді орындау құралдар жағдайына байланысты өзгеру мүмкін. Мысалы, II сахнада тапсырысты аузыша, жазбаша немесе қол сермеу көмегімен де (егер тілді білмесеңіз) істеуге болады. IV сахнада ақшаны кассирге, официантқа немесе «Менің есебіме жазыңыз» деген сөзben де төлеуге болады.

Және де іс-әрекеттердің тізбегі бұзылу мүмкін. Осындай бұзылудың ең азы үш жағдайы кездесу мүмкін. Бірінші – іс-әрекеттердің тізбегінің басқа сценариймен үзілуі. Басқа екеуі кедергі және қателік деп аталады. Осы кедергі мен қателіктер әрбір элементар іс-әрекеттерден

кейін пайда болу мүмкін, сондықтан сценарийге «егер былай болса...» сияқты сұраптар енгізіледі. Жағымды жауапты тапқанда кедергі мен қателіктегі жоятын жана іс-әрекеттер сценарийге енгізіледі. Мысалы, II саңнада, егер официант келушіні байқамай жүрсе, онда ол оны шакырады немесе оған көз айырмай қарайды.

Сонымен сценарий бұл жай оқиғалар тізбегі емес, оны қаузалды (ағылшын сөзінен cause — себеп) іс-әрекеттер тізбегі деп айтуға болады. Осындай сценарий ықтимал болатын жолдарға тармақталу мүмкін, олар ерекше сипатты нұктелерде (элементар іс-әрекеттер) үйлеседі. Мейрамхана сценарий үшін «стамак ішу» және «ақша төлеу» осындай іс-әрекеттер. Сценарийді қашан пайдалануға болатынын білу үшін тақырыптар қажет. Бұл тақырыптар берілген сценарийге көніл аудару үшін күй-жайларды анықтайды.

6.3. Фрейм моделін тәжірибелік жүзеге асыру

Тәжірибеде фреймдерге негізделген модель объекті-бағытталған бағдарламауда және объекті деректер қоры теориясында ең кең тараған. Қазіргі заманның бағдарламау тілдерде пайдалынатын фреймдердің негізгі қасиеттері: инкапсуляция, мұралану және объектілердің полиморфизмы.

Инкапсуляция — объект ішіндегі мәліметтер мен әдістердің бірлігі.

Мұралану — объектінің өзінің бір ата-тегінің ішіндегі анықталған мәліметтер мен әдістермен пайдалану қабілеті.

Полиморфизм — түрлі уақытта объектінің өзін-өзі әртүрлі ұстau (не өзінің типі сияқты, не қай-қайсысы ата-тегінің типі сияқты) қабілеті.

Білімдер қорында сакталынатын үлгі-фреймдерді (түп тұлғалар, абстракты кластар) және нақты жағдайды бейнелеу үшін жасалынатын дана-фреймдерді (объектілер) ажыратады. Керек фреймды оңай табу үшін оларды типтерге бөледі:

фрейм-құрылымдар (сканер матрицасы, үй құрылышы);

фрейм-рөлдер (оператор, сатып алушы, директор);

фрейм-сценарийлер (мейрамханаға бару, тұған күні).

Фреймдерді кесте түрінде жазады (6.2-, 6.3-, 6.4- кестелерді қарандыз).

Фрейм аты: абстракты техникалық объект

Слот аты	Слот мәні	Қосылған процедура	Слот типі
Объект типі	Техникалық	Жоқ	АКО
Жағдай	X = 20; Y = 20; Z = 50	Козғалу	Сол сиякты
Міндет	Кеңістікте массаны алмасу	Жоқ	Сол сиякты

Фрейм аты: абстракты автомобиль

Слот аты	Слот мәні	Қосылған процедура	Слот типі
Ата-тегі	Абстракты техникалық объект	Жоқ	АКО
Жағдай	X = 20; Y = 20; Z = 50	Жүру	Сол сиякты
Міндет	Кеңістікте массаны алмасу	Жоқ	Сол сиякты
Жылдамдықты шектеу	120 км/сағ	Жоқ	Сол сиякты

Фрейм аты: абстракты жеңіл автомобиль

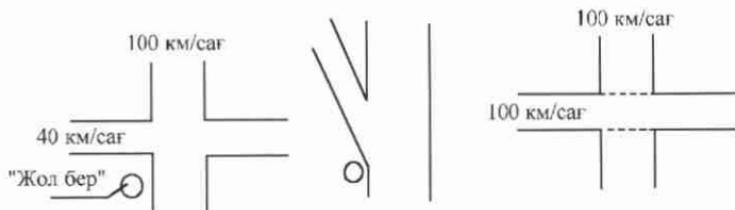
Слот аты	Слот мәні	Қосылған процедура	Слот типі
Ата-тегі	Абстрактный автомобиль	Жоқ	АКО
Жағдай	X = 20; Y = 20; Z = 50	Жүру	Сол сиякты
Міндет	Жолаушыларды алмасу	Тиеу	Сол сиякты
Жылдамдықты шектеу	120 км/сағ	Жоқ	Сол сиякты

Фрейм желісінде «абстракты жеңіл автомобиль» ұғымы иерархияның жоғарғы деңгейінде тұратын «абстракты техникалық объект» пен «абстракты автомобиль» фреймдердің мұрагерлік қасиеттерін қабылдайды. «Кеңістікте автомобиль қозғала ала ма?» деген сұралққа жауабы: «Иә», өйткені бұл ата-тек класының қасиеті.

Интеллектуалды есептерді шешу үшін объекті бағдарламаудың колдану саласы өте кең. Белгілі шығындарды жұмсап, модельдің кандай да интеллектуалды есепті шешуге арнауга болады. Модельдің тиімді колдануының ең айқын саласы – күрделі детерминдес емес процестер, яғни өте көп түрлі компоненттердің, объектілердің, шарттардың өзара әрекеттесуіне тәуелді шығатындар. Осындай жағдайлардың фреймды моделі негізінде модельдеу ерекшелігі мынадай – процесті дәйекті (егер өнімдер ережелерді пайдалансақ) жүргізбей, «нақты уақытта жүргізуге» болады.

Мысал ретінде қауіпсіз жол қылышты жобалау туралы есепті қарастырайық: «Қаланың сыртында орналасқан екі жол қылышының геометриясы мен өлшемін жобалау қажет, мұнда автокөліктердің жылда ең ықтимал қақтығысу саны берілгеннен аспау керек. Қылышатын жолдың параметрлері – ені, жабыны, рұқсатты және нақты жылдамдық тәртібі, автокөліктер ағыны туралы мәліметтер және басқалар - белгілі».

Инженер-жобалаушылар қылыштың үш вариантын ұсынды (6.10-сурет). Бірінші жағдайда классикалық қылыш салынады. Қозғалыс қауіпсіздігі жүргізушінің өз қолында. Жылдамдық тәртібін және «Жол бер» белгіні бұзбағанда, қақтығыс тек техниканың ақаулығы немесе ойланбаған кедергілер (мысалы, жолдағы сиырлар) себебінен болу мүмкін. Априори жобалаушылар осы шешімнің қауіптілігін «қанағаттанарлық» деп бағалады.



6.10-сурет. Жол қылышының варианты

Екінші жағдайда жанасу бұрышты дұрыс тандау және үдеу жолы болу арқылы жүргізуілер керекті жағдайда «тура қақтығыстан кете» алады. Онан әрі трасса бойынша сакиналы шешілу салыну мүмкін. Жобалаушылар оның да қауіпсіздік дәрежесіне «қанағаттанарлық» баға койды, ал шешімнің құны «жоғары».

Үшінші вариант бір жолдың үстінен көпір салуды болжайды. Жобалаушылар соңғы варианты «ең қауіпсіз, бірақ қымбат» деп бағалады және тәуір көрінетін деп есептеді.

Компьютерде модельдік сынау келесі қадамдардан тұрады:

1. БҚ-нан керекті фрейм-ұлгілерді таңдау: «сиыр», «ат», «тойота», «мерседес», «опель» және т.б.
2. Кылыштың берілген геометриясына көрсетілген фреймдер салынды, мына шарттарға сәйкес:

- 2.1. қозғалыс тәртібін бұзбау / бұзу;
- 2.2. ауа райы жайлы / жайлы емес;
- 2.3. транспорт құралдардың техникалық күйі жақсы / нашар.

3. Фреймдерге «модельдеуді бастау» деген хабарлама жіберіледі. Эрбір фрейм кейір амал ретінде істей бастайды: қоліктер кейір жылдамдықпен қозғалады, қойлар жолдан кенет жүтіріп өте бастайды. Ұзақ модельдеуден кейін жағдай белгілі бір тұрақты күйге келеді. Соңғы кезеңде модельден статикалық сипаттамаларын түсіріп алады: тәулік бойы апаптар саны, нақты өткізу қабілеті және т.б.

Келтірілген статикалық сынау көрсетті – жол тәртібі ережелерін бұзбаса және техникалық күйі өте жақсы болса, қауіпсіздіктің ең жоғары сипаттамалыры 3 варианта болады.

Жол тәртібі ережелерін бұзбаса және техникалық күйі нашар болса, қауіпсіздіктің ең жоғары сипаттамалары 1 варианта болады.

2 вариантың (1 вариантипен салыстырғанда) жоғары өткізу қабілеті бар, бірақ қозғалыс қауіпсіздігі жылдамдыққа қатты тәуелді, 60 км/сағ шектен асқанда 2 вариант (1 вариантипен салыстырғанда) көп апаптарға келтіреді.

Берілген жерде автокөліктің негізгі паркінің салынған кезеңі 8 жылдан асқанын еске алатын болсак, онда салуға 2 варианты ұсыну керек.

Фреймды модельдің бір катар сөзсіз артықшылықтары бар. Біріншіден, бұл теориялық жақсы негізделген терендік модель. Оның тәжірибелік жүзеге асыруы – микроэлемдерді құру. Осыған байланысты фреймды модель жүйенің өлшемдігі бойынша қолдану шегін жылжыта алады.

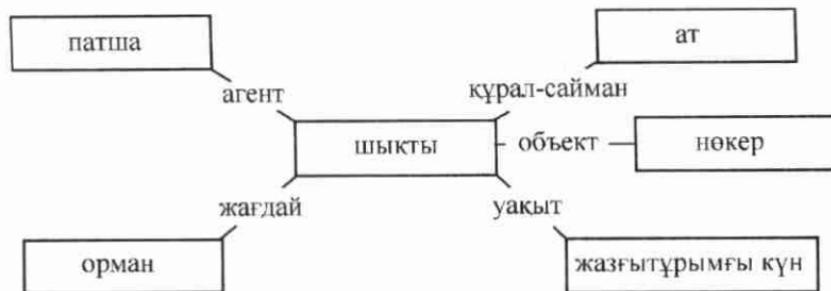
Фреймды модель нақты әлемнің объектілер иерархиясын жақсы жүйелендіре алады. Модель көп бағдарламау тілдерде және білімдерді ұсыну арнайы тілдерде (FRL — Frame Representation Language) жүзеге асырылған, бір катар танымалы сараптамалық жүйелерде ойдағыдан пайдаланылған: ANALYST, МОДИС және т.б.

Модельдің кемшіліктеріне: екі объект арасында үлкен деректермен алмасуда пайда болатын кейір киыншылықтар жатады. Айта кетейік, М. Мински суреттеген классикалық фреймде ешқандай алмасу болмайды.

БІЛІМДЕРДІ ҰСЫНУ ҮШІН СЕМАНТИКАЛЫҚ ЖЕЛІЛЕР

«Семантикалық (мағыналық) желі» деген ұғым 1968-1969 жылдары Р.Куиллиан (Ross Quillian) жұмыстарында пайда болды. Бұл үшін доғалармен (графтар) қосылған түйіндері бар графикалық сұзбалар пайдаланылады. Семантикалық желілер теориясында граф-ағаштар мен қатар, циклдық және толық байланысқан графтар қарастырылады. Одан басқа, мүмкін болатын арақатынастар типтері жеке және ерекше түрде зерттелінеді (дәстүрлі: AKO — a kind of, ISA, has part және кейбір жаңалар).

Алдымен семантикалық желілер табиғи тілдерді талдау үшін және адамның ақыл-есінің психологиялық моделін құру үшін жасалынған болатын. Бұл кезеңде сөйлемде бейнебір «орталық тақырып» бар деп есептелеетін, осыны пайдаланып машина сөйлемнің мағынасын (семантикасын) «түсіну» мүмкін (7.1-сурет).



7.1-сурет. «Жазғытырымғы күні патша нөкерін ертіп, орманға атпен серуендеуге шыкты»

Семантика – белгілер мен объектілер арасындағы қатынастардың қоятын ғылым, яғни белгілердің мағынасын анықтайтын ғылым. *Семантикалық желі* – бұл бағытталған граф, оның шындары – ұғымдар, ал доғалары – олардың арасындағы қатынастар.

Адамның ақыл-есінің құрылышын және логикалық шығарудың ұйымдастыруының теориялық кағидаларын иерархиялық желіге негіздел, Р.Куиллиан А.Колинзбен (Allan Collins) бірге 1969-1970 жылдары тәжірибелік түрде тексеріп шыгарды. Осындай желі үшін



7.2-сурет. «Болып табылады» деген катынасты пайдаланатын иерархиялық желі

нің мәнін түсінүү. Яғни етістіктен өзіндік «қосымша желіні» (берілген етістікті «пайдалану варианты» бар желі) кұрастыру арқылы. Осыған сәйкес түйіндер жіктеуде табылған: Агент, Реципиент (receive – алу), Объект.

Беру

Агент: (Яго, бала, Отелло)

Реципиент: (Дездемона, Родриго)

Объект: (алма, гул, орамал)

Семантикалық желідегі түйіндер әдетте, объектілерге, тұжырымдамаларға, оқиғаларға немесе ұғымдарға сай болады. Доғалар, білімдерді ұсыну әдісіне тәуелді әртүрлі әдістер арқылы анықталу мүмкін. Желінің кез келген фрагменті, мысалы, бір шыңысы, екі шыңысы және оларды қосатын доға, *багыныңқы жесіл* деп аталады (7.3-, 7.4-суреттер). Семантикалық желідегі логикалық шығару (шешімді іздестіру) - бұл кейбір шарттарға қанағаттандырылған бағыныңқы желіні табу немесе кұрастыру. Осы процесті формалдау үшін семантикалық желілердің типтегуін енгізеді, сосын накты түрлі желілер үшін (желіге кіретін катынастырдың математикалық қасиеттерін талдау негізінде) шешу әдістерін әзірлейді.

мынадай катынастар сипатты: класс – класс элементі; қасиет – мәні. Егер «кеме», «мұхит лайнеры» және басқа түйіндерде ішкі құрылышы жоқ деп есептесек, онда 7.2-суреттегі желіні иерархиялық емес, қарапайым желі деп атауға болады. Класс элементінің мысалдары 7.2 - 7.4-суреттерде көрсетілген.

Модельдің мұнан былай дамуы Р.Симмонс (Robert Simmons), С.Шапиро (Stuart C. Shapiro), Хендрикс (Hendrix) және Р.Шенк (Roger C. Schank) аттарымен байланысқан.

Мысалы, Р.Симмонс желілерінде катал иерархия жоқ, өйткені ол басқа есепті шешуге тырысқан: етістіктерді «өрістету/толықтыру» арқылы сәйлеменің мәнін түсінүү. Яғни етістіктен өзіндік «қосымша желіні» (берілген етістікті «пайдалану варианты» бар желі) кұрастыру арқылы.



7.3-сурет. Күрделі сөйлемді: «Гүлжанға сыйлығын бергенін, Сәкен Әйгерімге айтты» семантикалық желі түрінде көрсету; бағыныңқы желі «Сәкен Гүлжанға сыйлық берді»



7.4-сурет. Семантикалық желі «автомобиль» және бағыныңқы желі «мотор донғалактарға күш береді»

Шындар мен доғаларға қойылатын шектеулерге тәуелді желілердің әртүрлі типтері пайда болады. Егер желі шындарының ішкі құрылымы болмаса, онда осындай желілер қарапайым желілер деп аталады. Егер шындардың ішкі құрылымы бар болса, онда желі иерархиялық деп аталады. Динамикалық семантикалық желілер (сценарийлер) – оқиғалары бар желілер. Семантикалық желінің қарапайым желінен негізгі айырмашылығы – желіні бағыныңқы желілерге бөлу және шындар арасында ғана емес, бағыныңқы желілер арасында да қатынастарды анықтау мүмкіндігі. Желіде болатын әртүрлі бағыныңқы желілер, бағыныңқы желілердің ағашы түрінде реттелу мүмкін, оның шындары - бағыныңқы желі, ал доғалары – көріну қатынастары. Бағыныңқы желі ұғымы математикадағы жақшалар ұғымына ұқсас, көріну ұғымы – жақшаның ішінде және сыртында болатын айнымалылар ұғымына ұқсас.

Семантикалық желі көмегімен «Арка» деген техникалық объектіні сипаттайық – бір бірімен жанаспайтың екі тіректерге сүйенетін көпір

ағаш (7.5-сурет). Формалды түрде бұл желінің жалайша бейнелеуғе болады:



7.5-сурет. «Арка» ұғымының семантикалық желісі

Сонымен, желінің сипаттамасының өнімдік моделіндегі ағаштың сипаттаудынан ешқандай айырмашылығы жоқ. Желі мен ағаштарды бейнелеу үшін бірдей машиналық тілдер пайдаланады. Бірақ, желілерде шығаруы сөзсіз құрделі, себебі көп қатынастар типтері әлі зерттелмеген және формалды алгоритмы олар үшін жоқ.

Желі үстінде логикалық шығаруға жету өте қыын, өйткені заттық саланың кеңістіктері жиे метрлік емес болады, яғни келесі аксиомалардың біреуіне қанағаттандырылмаған:

1. $\rho(a, b) = 0$ тек $a = b$ болғанда,
2. $\rho(a, b) = \rho(b, a)$,
3. $\rho(a, b) < \rho(a, c) + \rho(b, c)$,

мұндағы ρ – өлшем (оңай түсіну үшін, өлшем элементтер арасындағы арақашықтыққа ұксас деп алуға болады).

Семантикалық желілердің мүмкін болатын өте пайдалы қасиеті – транзитивтілік. Транзитивтілік: әрбір $a, b \in R$ үшін (мұнда $a < b$ және $b < c$) $a < c$ арақатынас әділетті. Транзитивтілікті бұзатын мысал: A - B -ның ұлы, C - B -ның ұлы, бірақ C - A -ның ұлы емес.

Мысал. «Күн Мери мұхит лайнери болып табылады» және «Әрбір мұхит лайнери кеме болып табылады» деген сөйлемдерді қарастырайық (7.2-сурет). «Болып табылады» доғалар пайдалыналады. Түйіндерді байланыстыратын доғалардың қасиеттерін білгендейтін («болып табылады» қатынас ISA — транзитивті), желіден үшінші мақұлдау шығаруға болады: «Күн Мери кеме болып табылады».

«Болып табылады» және басқа («бөлігі бар» сияқты) қатынастар желіде мұралану иерархия қасиетін орнатады. Бұл желідегі төменгі денгейдің элементтері жоғарғы денгейдің элементтерінің қасиеттерін мұралану мүмкіндігін көрсетеді. Сондықтан жад үнемделеді, себебі

ұқсас түйіндер туралы акпаратты әрбір түйінде қайталау қажетсіз. Оның орнына ол желінің бір орталық түйінде орналасу мүмкін. Мысалы, кемені ұсынатын семантикалық желі үшін, оның мынадай қозғалтқыш қондырғысы, корпусы, бу қазандары орны сиякты бөліктегі иерархияның төменгі деңгейінде қайталаңбай, бір рет қана кеме деңгейінде қосылған. Бұл, жүздеген кемемен және олардың бөліктегімен жұмыс істегендегі, жадтың орасан зор көлемін үнемдейді. Сосын, желінің дөғаларымен белгіленген қатынастар мағынасы туралы білімдерді пайдаланып, желі бойынша іздестіруді жүзеге асыруға болады. Мысалы, «Күн Мериде бу қазандары орны бар» деректі орнату үшін.

Семантикалық желілердің бірнеше топтамасын енгізуге болады. Мысалы, қатынас типтерінің саны бойынша:

- біртекті (бір ғана қатынас типі бар);
- біртекті емес (әртүрлі қатынас типтері бар).

Қатынас типтері бойынша:

- бинарлы (қатынастар екі объекті байланыстырады);
- *n*-арлы (екі ұғымдардан артық байланыстыратын арнайы қатынастар, мысалы «үшбұрыш»).

Семантикалық желілерде ең жиі келесі қатынастар пайдалынады:

- «бөлік - бүтін» типті байланыстар («класс – бағыныңы класс», «элемент – көптік» және т.с.с.);
- функционалды байланыстар (әдетте «жасайды», «ықпал етеді»,... етістіктермен анықталатын);
- сандық (артық, кем, тең,...);
- кеңістік (алыс, жақын, артында, астында, үстінде,...);
- уақытша (бұрын, кейін, барысында,...);
- атрибутивті байланыстар (қасиеті бар, мәні бар,...);
- логикалық байланыстар (және, немесе, жок) және басқалар.

Семантикалық желілер пәндік сала туралы білімді ұсынудың ең сәтті әдісі болып табылады. Күрделі грамматикалық сөйлемдерді ұсыну үшін табиғи тіл бойынша ғылыми жұмыстарда пайдалынады.

Модельдің тәжірибелік қосымшаларын қарастырайық:

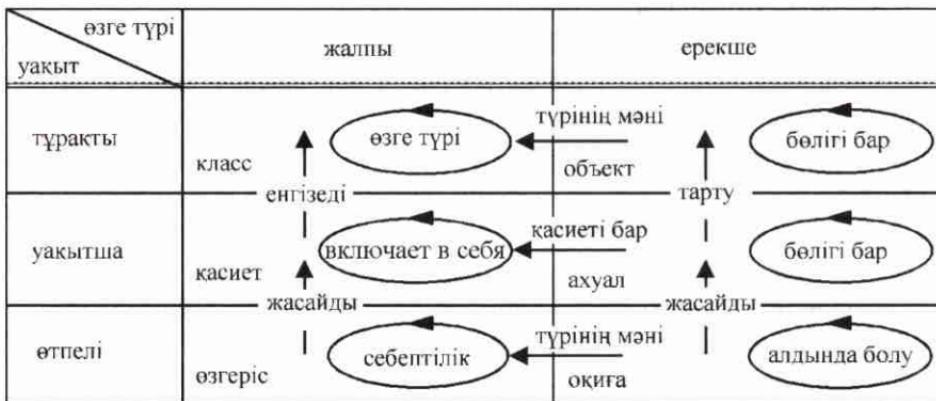
1. Патрик Уинстон (Patrick Winston) кейбір объектінің «концептін» автоматты жасау үшін программа жасады (7.6-сурет). Ол «концепт» идеясын арка сияқты физикалық құрылымды бейнелеу мысалында көрсетті (7.5-сурет). «Концепт» шынында «фрейм» ұғымына

(М. Мински енгізген) өте жақын, бірақ ахуалдың өзгеру динамикасы (хабарлама мен алмасу) еске алынбайды.

2. Джейм Карбонел (Jaime Carbonell) Оңтүстік Американың географиясын зерттеуге арналған SCHOLAR оқыту-сараптамалық жүйесін жасады. Осындай жүйелерден кейін қазіргі географиялық ақпаратты жүйелер шықты.

3. Хайдерн PLNLP (Programming Language for Natural Language Processing) жасады – табиғи тілді өндөу үшін бағдарламау тілі (екі сөйлемнің ұқсастығын талдау есебі, 7.3-сурет; дербес жағдай – бір сөйлем басқа сөйлемнің бөлігі болып табылады). PLNLP келесі ережелер бойынша жұмыс істейді:

- декодтау ережелер көмегімен сызықты тіл тізбегінің синтаксистік талдауы жүргізіледі және желі салынады;
- кодтау ережелер көмегімен желі сканерленеді, тіл тізбегі немесе өзгертілген басқа желі тудырады.



7.6-сурет. Үш күйі бар екі өлшемді концепт (мүмкін болатын вариант)

4. Арнайы NET желілі тіл жасалынды.

5. Білімдерді ұсыну тілі ретінде семантикалық желілерді пайдалынатын кең белгілі сараптамалық жүйелер жасалынды - PROSPECTOR, CASNET, TORUS.

Модельдің негізгі кемшілігі – шығаруды іздестіру күрделілігі; семантикалық желі үстінде жақсы математикалық модельдер тек бірнеше қатынастар типтері үшін құрастырылған.

БІЛІМДЕРДІ ҰСЫНУ ЖАҢА МОДЕЛЬДЕРІ

Білімдерді ұсынудың негізгі модельдері, бағалы есептер тізімі және оларды шешу әдістері өткен ғасырдың 80-жылдары ұйымдастырылды.

90-жылдардың басында жасанды интеллектің есептері мен әдістерінің философиялық түсінуі біраз өзгерді, бұл бірден жаңа модельдердің пайда болуына әкелді: іздестіруді сипаттау критериалды тілі, нейрон желі, ықтималдық модельдер. Бірақ, айта кетейік, кейбір мамандар оларды толық модель деп санамайды, себебі бұл модельдер өзінің қорытындысын негіздей алмайды. Мұнда логикалық пен өнімдік модельде болатын және білімдерді ұсыну, жаңа модельде болмайтын бектрекинг механизмы еске алынады. Сараптамалық жүйеде өзінің қорытындысын түсіндіретін бағыныңқы жүйесі болу қажет. Сондай-ақ, критериалды тілдің пайда болуына кем дегенде, жүзделген жыл бар, сондықтан оларды жаңа деп айту дұрыс емес.

Сонымен, «білімдерді ұсыну үшін модельге» жаңа көзқарас – бұл «жаксы шешімдерді» тудыруға мүмкіндік беретін кейбір модель. Және ол адамның ойлау әдісін білсе, не өзінің қорытындыларын түсіндіре ме, аса маңызды емес.

8.1. Критериалды әдістер

Тәжірибеде интеллектуалды, айқын емес модельдердің колдануы баламаны бағалау және ең жаксысын таңдау үшін қажет. Олардың колдану қажеттілігі баламаның көп санына, еске алатын параметрлеріне себепті; мысалы, «қолайлы, әдеттегі және ең нашар».

Бұл жағдайда барлық «иә» мен «қарсы» еске алынып немесе кездейсоқ түрде (мысалы, аналогия арқылы), таңдау ұғынып жүзеге асырылу мүмкін. Айта кетейік, үлкен жүйелер үшін сарапшы ұсынып беретін логикалық негізdemeler кездейсоқ таңдаудан аса сенімді емес, ал кейбір жағдайда сенімі тәмен болады. Бұл алдымен көп фактілерді, себептерді, мақсаттарды адам жадында сақтай алмайтынына байланысты, ал қазіргі есептер (мысалы, экономикалық) осыны талап етеді.

Мысалы, банк қызметкері тұрақсыз жағдайдағы кәсіпорынды несиелеу туралы шешім қабылдайды. Егер несие берілмесе және кәсіпорын өз қүшімен қыншылықтан шықса, онда банк пайда бола алмайды. Егер де кәсіпорын ойсырап қалса, банк шығындарға ұшырайды. Егер несие үлкен кепілге берілсе, кәсіпорын алудан бас тартады. Сонымен қызметкердің интуициясы және бухгалтерлік құжаттары шешімді қабылдауға жеткілікті ме?

Сол сияқты есептерді сипаттау және шешу үшін арнайы модель жасалынған – таңдауды бейнелеу тілдері. Таңдау есептер әр алуанды және оларды шешу әдістері де әртүрлі. Алдымен барлық таңдау есептер үшін жалпы ұғымдарды енгізейік.

8.1.1. Таңдау есебі

ЖИ қолданылатын әдістердің ең ескісі критериалды баға беру, дәрежелеу және кейінгі таңдау әдісі.

Ен қарапайым қойылуда бұл әдіс екі баламаны (бинарлы қатынас) салыстыруға ұсынады. Мысалы, $3 < 5, 6 \in \{3, 5, 6\}$ және т.б. осындай қатынастар Аристотельге дейін белгілі болатын. Біздің жағдайымызда салыстыру бір параметр (критерий) бойынша жүргізіледі. Келесі мысалда одан күрделі жағдайды көрсетейік.

Берілген: балама $A(3,3) = A(a_1, a_2)$ және балама $B(5,5) = B(b_1, b_2)$. Оларды байланыстыратын R қатынасты анықтаңыз, яғни $A R B$.

Егер дәстүрлі көзқарасты ұстасақ, онда $B > A$ өйткені $b_1 > a_1$ және $b_2 > a_2$. Бірақ, мұндай шешім даусыз емес, себебі a_1, a_2, b_1, b_2 деген не және $\{a_1, b_1\}$ мен $\{a_2, b_2\}$ көптіктерде қатал ретті қатынастарды ($<<$, $>>$) қоюға балама айқын емес. А мен В баламалар мәні «Омаров» және «Оспанов» сәйкес болсын. $\{a_1, b_1\}$ және $\{a_2, b_2\}$ параметрлер – 1 және 2 семестрдегі қанағаттанарлықсыз бағалар саны. Осылардың қайсысы үздік студент? Әрине, $A = B$ — онда екеуі де нашар оқиды. Егер де параметрдің мағынасын «күрделі сыйбадағы категіктер саны» деп санасақ, онда анық $A > B$ (A B -дан жақсы). Көрініп тұргандай, шешім көзқарасқа («өлшеудің нөлі») және R қатынастың түріне тәуелді.

Күрделі жағдай – екіден артық баламаны салыстыру (екі екіден), немесе екіден артық аргументтерді байланыстыратын қатынасты анықтау. Бұл жағдайда R қатынасы тернарды болуы мүмкін (мысалы, R – үшбұрыш a, b, c қабырғаларды байланыстырады) немесе n -арлы (отбасы). П саны шекті, есептеулі немесе континуалды болуы

мүмкін. Мысалы, Сізге «демалыс үшін турбаза таңдауыңыз» керек, мұндағы критерийлер «комфорт деңгейі» және «баға». Егер Сіз таңдау үшін Алатау базалар анықтамалығын пайдалансыз, балама көптігі шектеулі болады. Егер де «жабайы туризмды» ұнатсаныз, ал «база» ретінде «кемпинг үшін орындарды» қарастырсаңыз – онда континуалды (яғни [0..1] кесіндіге сәйкес сандар көптігі) болады. Шынында, екі түрлі кемпинг арасында ғажап орын әрқашан табуға болады. Және де әрбір кемпингты тым бағалаудың қажеті жоқ, Сізге кездескен кандай болса да, ертең одан күштісі кездесу мүмкін. Кездескөн таңдау (кездескөн шаманың кейбір үлестіру заны) – баламалар континуалды көптігі үшін әбден есті шешім.

Сонымен, критериалды таңдау есебі сипатталады: көп өлшемді параметрлер кеңістігінің бар болуымен; осы кеңістіктегі («идеал нүктелер» немесе нүктене беру мүмкін болмаса «дәмелену деңгейлер») қажетті салаларды бейнелеуі мен; таңдалған баламаның қажетті салаға жақындығын анықтайтын өлшеммен (таңдау критерийі); шекаралық мәндер жиынтығымен (яғни баламалар шынында да әртүрлі не көрсете алатын шекті айырмашылықтар); және де күйлер кеңістігінде ең пайдалы қозғалыс бағытты анықтау үшін қолданылатын математикалық әдістермен (8.1-, 8.2-, 8.3-суреттер).

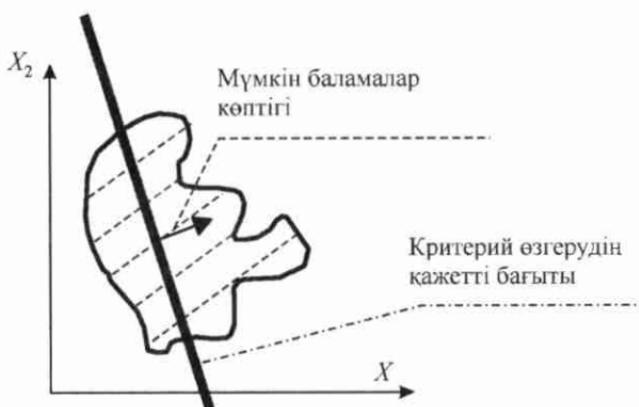
Жоғарыда көлтіргенді басқа сөзben айтқанда: n тәуелсіз айныма-лылардан кейбір функция $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ бар. 8.1-кестеде көлтірілген шектеулердің біреуі болғанда $\max\{f(x_1, x_2, \dots, x_n)\}$ табу керек. Немесе \min , егер «қашықтау өлшемі» берілсе.

Мұнда барлық индекстер бүтін сандар 1, 2, 3 ...

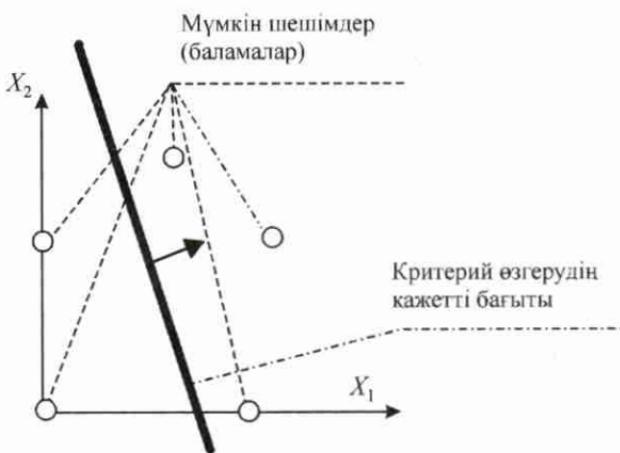
Осыны кейбір дербес геометриялық мысалдармен екі параметрлер x_1 және x_2 көптігінде де көрнекті көрсетуге болады (8.1-, 8.2-, 8.3-суреттер).



8.1-сурет. Үздіксіз сызықты шектеулер көптігіндегі сызықтық критерий



8.2-сурет. Сызықты емес шектелген баламалардың дөнес емес үздіксіз көптігіндегі сызықтық критерий



8.3-сурет. Дискретті баламалар көптігіндегі сызықтық критерий

8.1-кесте

Критериалды есептердегі шектеулер түрлері

x_i параметрлер мәндерінің үздіксіз көптігінде сызықтық шектеулер	x_i параметрлер мәндерінің үздіксіз көптігінде сызықтық емес шектеулер	x_i параметрлер мәндерінің дискретті көптігінде сызықтық не сызықтық емес шектеулер
1	2	3
$C_0 \geq X_1 \geq C_1$	$C_0 \geq X_1 \geq C_1$	$X_1 \in \{x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1s}\}$

1	2	3
$C_2 \geq X_2 \geq C_3$ $C_{n+2} \geq X_n \geq C_{n+3}$ $a_{1m}x_1 + a_{2m}x_2 + \dots + a_{nm}x_n \leq b_1$ $a_{1m}x_1 + a_{2m}x_2 + \dots + a_{nm}x_n \leq b_m$	$C_2 \geq X_2 \geq C_3$ $C_{n+2} \geq X_n \geq C_{n+3}$ $a_{1m}x_1^{k1} + a_{2m}x_2^{k2} + \dots + a_{nm}x_n^{kn} \leq b_1$ $a_{1m}x_1^{k1} + a_{2m}x_2^{k2} + \dots + a_{nm}x_n^{kn} \leq b_m$	$X_n \in \{x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1d}\}$ <p>Сызықтық немесе сзызыктық емес шектеулер</p>

Шешімді критериалды қабылдау есептер сзызықтық немесе сзызықтық емес математикалық бағдарламауға жататыны анық көрініп тұр. Қай есеп болмасын дербес жағдайы, мысалы, бүтін санды бағдарламау есебі болып шығу мүмкін. Онда ең жақсы баламаны табу керек, оның x_1 және x_2 бағалары бүтін сандар.

Жалпы жағдайда критериалды таңдау (шешім қабылдау) әдісі келесі қадамдардан тұрады:

1. Өте жалпы, концептуалды есепті қою: «Не істей керек?» немесе «Аяғында не керек және қазір не бар?». Яғни шешім қабылдаудың мақсатын (максаттарын) анықтау.

2. Баламаларды генерациялау. Бұл кезеңде сараптамалық деп аталатын әдістер қолданылады: «ми шабуыл», «синектика», «өнертабыс матрицалары» және т.б.

3. Мақсатқа жету дәрежесін бағалайтын критерийлерді таңдау.

3.1. Көзқарасты таңдау: «идеалға ұмтылу» немесе «шығындарды минимизациялау».

3.2. Әрбір критерий үшін бағалау функцияның түрін таңдау.

3.3. Әрбір критерий үшін «шекаралық мәндерді» анықтау («жақсы – жаман» шкаласы).

4. Таңдалған критерийлер бойынша баламаларды бағалау.

4.1. Әрбір баламаның параметрлер мәндерін анықтау.

4.2. Алдыңғы тарихты есепке алу (көп реттік таңдау үшін).

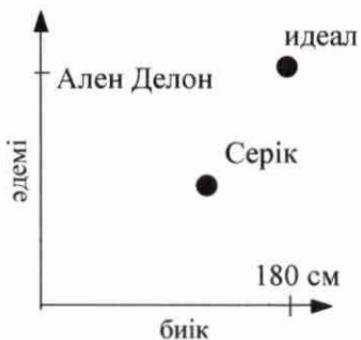
4.3. Критерий мәнін есептеу.

5. Мақсатқа (максаттарға) жету дәрежесін бағалаудан алынған баламаны дәрежелеу.

6. Ең нашар баламаларды лақтырып тастау.

7. Басым болмайтын көптікten (мысалы, кездейсок түрімен) бір баламаны таңдау немесе 1-ші пунктке қайту.

Тағы да бір маңызды мәселе барлық қарастырылған функциялардың дөнестік (батынкылық) сипаттамасы және мүмкін мәндер



8.4-сурет. Идеал нүктө және накты балама (Майраның көзқарасы)

көптігінің тұйықтығы. Бұл анықтамалар функционалды талдауда беріледі.

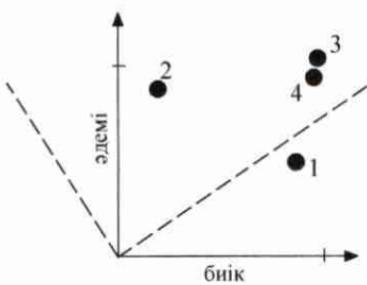
Критериалды есепті шешудің қадамдарына қайтып келейік. 1 қадам бірінші бөлімдерде толық бейнеленген. Екінші пункт ұланбайтақ, оның қарауы ЖИ курсына кірмейді. Критерийлер таңдауды (3 қадам) өнер деп айтуға болады. Барлық критериалды әдістерді (шешімді қабылдау) «идеал нүктө» және «ымыралы бағдарламау» әдістерге бөлуге болады. Бірінші жағдайда

барлық баламалар өзінің белгілерінің көп өлшемді кеңістікте қарастырылады, сонымен бірге «идеал нүктө» бар болады (8.4-сурет). Әрбір баламаның бағалауы идеал нүктеге дейін аралығы деп алынады (ыңғай үшін идеал нүктені координат басына қояды). Кімде бұл аралық минималды, сол жәнеді. Кейде, керісінше, «жақындық өлшемін» емес «қашықтау өлшемін» қарастырады. Бұл жағдайда, мысалы, «абсолютты қажет емес нүктені» жасауға және оған дейін (әрбір баламадан) аралыкты анықтауға болады. Әрине, ең жақсы балама «жаман» нүктеден ең алыста болады. «Жақсы - жаман», «кушті - әлсіз» және т.с. ұғымдарды енгізуге мүмкін беретін көп өлшемді кеңістіктерді «семантикалық метрикасы бар кеңістіктер» немесе «семантикалық кеңістіктер» деп атайды. Кейде «Осгуд кеңістігі» деп аталады, өйткені алғаш рет осындай кеңістіктер Чарльз Осгуд пен Суси жазған «Мәндерді өлшеу» кітабында қарастырылған болатын (1947 ж., АҚШ). Кітапта түсіну және бейнелеу үшін ағылшын тіліндегі құрылыштар мен психологиялық құрылымдар қарастырылған. Сондықтан лингвисттер де, психологтар да және ЖИ мамандары оны «біздің кітабіміз» деп есептейді. Ч.Осгуд бұқаралық процестерді зерттеген. Мысалы, кейбір студенттер тобында математикадан бакылау жұмысының нәтижесі бойынша Осгуд кеңістігін құруға болады.

Сөйтіп, шешім қабылдайтын кейбір кеңістікті құру (8.5-сурет) мынаны ойлады: мәссолады (қажетті күйді, идеал нүктені), кеңістік қасиеттерінің өзгеру бағыттары және де өлшем түрі мен шекаралық мәндерін анықтау. Шетелдік ұғымдарда мәссолақ сәйкес ұғым «goal», ал қасиеттерінің өзгеру бағытына — ұғым «objectives», бірақ олар синоним емес.

Қарапайым жағдайда өлшем ретінде жай айырма (айырмалар қосындысы) пайдалану мүмкін. Мысалы, «Серік идеал өлшемге (180-170) + (өте әдемі — сүйкімді) сәйкес емес». Осыдан көрініп тұр - қарапайым өлшемді енгізу түрлі өлшеуіш шкалалың бар болу проблемасына әкеледі. Шкалалар мүмкін типтер саны математикалық өлшеу теориясында жақсы зерттелген. Геометриялық қозқарастан Евклид өлшемін (аралық) қарастыру керек $\Delta = \{(x - x_1)^2 + (y - y_1)^2 + (z - z_1)^2 + (f - f_1)^2\}^{1/2}$. Мысал әдей 4-өлшемді кеңістік үшін берілген, яғни дәреже көрсеткіші 2 немесе 3-өлшемді кеңістіктерде де өзгермейтінің көрсету үшін. Егер екінші дәрежелердің орнына біз p дәрежесін пайдалансак, онда $p \rightarrow 0$ болғанда классикалық баллдық бағаны аламыз, мұнда нақты күйдің идеал күйден әрбір ауытқуы 1 деп есептеледі; $p \rightarrow \infty$ болғанда, керісінше, кіші ауыткулар (1-ден кем) тегістеледі, ал едәуір ауыткулар өседі. Нақты есеп үшін дәрежені дұрыс таңдаудан, біз «шешімді жақсы таратып әкететін» өлшемді аламыз, яғни басым болатын баламалар (3 балама) көптігін және басым болмайтын (бір-біріне салыстырмалы) баламалар (1 және 2) көптігін жасақтауға мүмкіндік береді. Өлшем дұрыс таңдалмаса 4 баламасы бар проблеманы аламыз, ол 3 дән жаманырақ, бірақ қаншаға? 4 баламаны қабылдау үшін осы ауытқу жеткілікті ме?

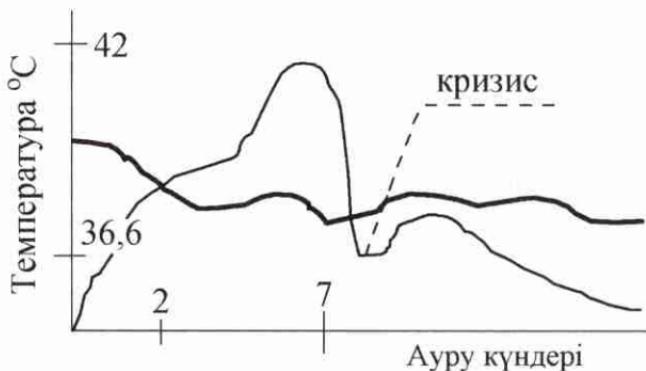
Өйткенмен қандай да өлшем болғанда 1-мен 2-нің арасында таңдау керек болады. Бірақ қалай? Геометриялық бұл осыті бұру және ось үстінен нүктелерді проекциялау әдіс арқылы мүмкін. Айқын көрініп тұр 1 балама 2 дән жақсырақ және де анағұрлым (абсцисса осінен проекцияны қараңыз). Математикалық жағынан бұру операциясы кейбір коэффициентке (параметр салмағы) көбейтуге эквивалентты. Осындай өлшемдер өлшенген деп аталады: $\Delta = \{w_1(x - x_1)^p + w_2(y - y_1)^p + w_3(z - z_1)^p + w_4(f - f_1)^p\}^{1/p}$, әрине $\sum w_i = 1$. Салмақтар жиынтығын әлі «сарапшының артық көру құрылымы» деп атайды, ал өлшемнің нақты түрін – түйіншек (свертка). Қатал түрде дәл осы формуланы: $\Delta = \{w_1(x - x_1)^p/a_1 + w_2(y - y_1)^p/a_2 + w_3(z - z_1)^p/a_3 + w_4(f - f_1)^p/a_4\}^{1/p}$ деп жазу керек. Мұнда a_i коэффициенттер шкалалың нормалдау үшін қызмет етеді. Бірақ, бұл формула да әмбебап емес, өйткені кейбір шкалалар



8.5-сурет. Басым болатын және салыстырмасыз баламалар

үшін «бірынғай» масштабтан басқа «есеп басын жылжыту» кажет болады.

Егер шешімнің көп ретті қабылдауы кездессе одан да күрделі жағдай болады. Уақытты еске алып бір параметр бойынша медициналық диагнозды қою есептің мысалын қарастырайық (8.6-сурет).



8.6-сурет. Тыныс жолдары мен өкпе қабындының үздіксіз температуралық қисықтары

Өкпенің талаурауы (тым тонудан және әлсіреуден басталды деп ойлайық) жалпы жағдайда температураның күрт көтерілумен және көңіл күйі нашарлаумен сипатталады. Егер еш нәрсе істемесек, бір аптаның ішінде температура көтеріледі және көңіл күйі нашарлайды, сосын дағдарыс басталады, яғни температура күрт көтеріледі және сонан соң төмендейді. Антибиотиктер болмағанда ауру адам дағдарыстан аман-есен шығып жазылады, әйтпесе, өліп қалады. Өкпе қабынғанда температуралық қисық өзгеше жүреді – пациенттің күйі тұрақты, температура көтерілмеген немесе тіпті төмендеген. Диагнозды екінші күні қою керек. Әрине, бірінші күнді еске алмай мұны істеуге болмайды. Егер бірінші күні аурудың температурасы аса қатты көтерілмесе, онда тыныс жолдары, әйтпесе – өкпе қабынғаны. Бірақ, ақырғы шешімгө екі нүктө жеткілікті ме? Ал нешеу жеткілікті? Егер нүктелер «дәл модельді қисыққа жатпаса» не істеу керек? Берілген мысалда тек бір параметр ғана еске алынады, ал нақты диагностика үшін ең азы 7-8 параметр қажетті.

Койылған сұрақтарға бірмәнді жауаптарды табу оңай емес. Кездесетін әдістер негізінде шешімді бір рет қабылдауға тиіседі. Қазіргі заманда медициналық диагностика есептері критериалды әдістер көмегімен сирек қарастырылады. Жиі нейрон желілерді

пайдаланады, себебі олар анағұрлым тиімділеу (мысалы, салмақтарды есептеу үшін). Бірак, жоғарыда айтылған проблемалар нейрон желісіне де қатысты. Мысалы, біз салмақтарды есептеп, пациент пен модельдік қисықтар арасындаға 14 күн аралығында өлшенген айырманы анықтадық. Баламаның ешбіреуі басым болатында шықпау мүмкін, ейткені аурудың бастауы бір модельге ұксайды, ал аяқтауы басқа модельге ұксас болады. Онда салмақтарды әрбір күн үшін енгізіп, графиктерді «сатыларға» (бастауы, барысы, жазылуы) бөлеміз. Нәтижесінде түсініксіз құру логикасы бар тым үлкен суперкритерий алыну мүмкін.

Тәжірибеден шығады тиімді диагностика жасау үшін 7-8 маңызды параметр жеткілікті. Егер параметрлер санын көбейтсек, диагностиканың дәлдігі аса өзгермейді. Соңдықтан, тек маңызды параметрлерді таңдау қажет. Сонымен, критериалды есеп – бұл салмақтарды негізді таңдау есебі, мұнда маңызды параметрлер «үлкен» салмақты алады.

Критериалды әдістердің даму салдарының бірі «бөлөтін кеңістік / гипержазықтық / функция» деген ұғым. Бөлөтін гипержазықтық (шешуші ереже) – бұл кейбір геометриялық интерпретациясы. Яғни осы функция зерттелетін нүктеге $A(a_1, a_2, a_3, \dots, a_n)$ кейбір салаға жата ма, жатпай ма деген сұрапқа бірмәнді жауап берे алады (8.3-сурет). Осы функцияның түрі бөлінетін салалардың конфигурациясына және өзара орналасуына қатты тәуелді. Егер салалар арасында кейбір түзуді жүргізе алсақ және барлық нүктелер оның екі жағында қалатында болса, онда «сызықтық бөліну» туралы айтады. Алғашқы перцептрондар (нейрон желінің болашақ үлгісі) осы принципке негізделген болатын.

Егер салалардың біреуі дөңес, ал екіншісі басыңқы болса, онда есеп күрделі болып шығады (8.5-сурет). Егер салалар киылышатын болса, одан әрі күрделіленеді, мысалы екі бұлт. Бір бұлт – орманның өртенуі, екіншісі – өзен бетінен булану. Арасындағы шекарасын табу керек. Эрине, осындағы есептің бір ғана бөлөтін тұзу көмегімен шешу мүмкін емес. Ол үшін кейбір қисық қажетті, не жанамалар негізінде оның кесектік аппроксимациясы қажетті. Берілген жағдайда бөлөтін функцияның түрі екінші, үшінші (4-дейін) ретті сызықтық емес функция болып шығады. Осындағы гипержазықтық негізінде айырып тану туралы негізгі математикалық теоремалар нейрон желілер теориясында М. Мински және С. Пейрепт дәлелдеген.

Енді, қарастырылған сұраптарға жататын, бір қатар маңызды кезеңдерді қайталайық, келтірлген жолға сүйеніп келесіні еске алайық:

– баламалар көптігі шектеулі, есептеулі және континуалды болу керек;

– баламаны бағалау бірден бірнеше критерий (әрбіреуі көп өлшемді бола алады, мысалы, активті және реактивті бөліктен тұратын толық электр кедегісі, өлшеммен және түсімен сипатталатын медициналық симптом «бертпе» және т.б.) бойынша жүзеге асырылу мүмкін. Критерийлерде сандық және сапалық сипаты бар және олар түрлі типті шкалада өлшенеді;

– таңдау тәртібі бір реттік немесе қайталанатын (мысалы, тәжірибе арқылы үйретуді жүргізу, яғни салмақтарды қайта есептеу) болу мүмкін;

– таңдаудың салдары алдын ала белгілі болу мүмкін (айқындылық жағдайдағы таңдау) немесе ықтималдық сипатты болу мүмкін (тәуекел кезіндегі таңдау) немесе бір мәнді емес шығысы болу мүмкін (белгісіздік жағдайдағы таңдау).

Атап айтылған вариантардың әртүрлі тіркестері әртүрлі математикалық таңдау есептерге әкеледі. Осындағы сұрақтарға арналған математиканың арнайы бөлімдері бар, мысалы «оыйн теориясы», «операцияларды зерттеу», және т.б.

8.1.2. Өлшеуіш шкалалар

Баламаларды салыстыру объектің сипаттамаларын өлшеу негізінде өтіп жатады. Өлшеу – бұл алгоритмдық операция, ол объектінің, процестің, құбылыстың берілген байқалған күйіне сәйкес: сан, нөмір немесе символ сияқты белгі қояды.

Өлшеу кезінде ең маңызды мәселе өлшеуіш шкаланың типі. Өлшеу теориясында 6 негізгі шкалалар типін ажыратады (куаттың өсу ретімен): номиналды, реттік, интервалды, циклдық, қатынастар, абсолютты.

Номиналды шкала (атаулар шкаласы, таптасу шкаласы) – бұл кез келген екі күйі туралы тек айырып тануға болама не болмай ма деген объектілерді қарастыруға мүмкіндік береді. Және түрлі күйлерге сәйкес түрлі белгілер қояды, ал айырып алмайтын күйлерге – бірдей белгілер қоятын өлшеу алгоритмдер.

1. Нe $A = B$, не $A \neq B$.
2. Егер $A = B$, онда $B = A$.
3. Егер $A = B$ және $B = C$, онда $A = C$.

Мұнда, = символы эквиваленттік қатынасты белгілейді; егер де *A* мен *B* – сандар болса, онда бұл тендеу белгісі.

Кластарды белгілеу үшін шкалада сөздер, символдар, цифрлер, олардың түрлі комбинациялар (мысалы, түстер шкаласы – қызыл, қызылт сары, сары және т.б.) пайдаланылады; олардың еру реті маңызды емес (8.7-сурет). Егер біз түске толқын ұзындығын салғастырсақ, онда бұл номиналды шкала болмайды. Оナン ЭРІ «квантifikатор» ұғымды пайдаланамыз.



8.7-сурет. Эквивалентты номиналды шкалалар

Номиналды шкаладағы белгілермен, олар сандық болса да, арифметикалық операцияларды, тек қана олардың сәйкес келуін тексеру операцияларды жүргізуге болмайды. Сәйкес келуін тексеру операциялардың нәтижесімен бірге одан күрделі өзгертулерді орындауға болады: сәйкес келудің санын санау, салыстырмалы жиіліктерді есептеу және салыстыру, статистикалық процедураларды орындау және т.б.

Мысал. Кейбір эксперименттің басында біз сынаушыларды нөмерлейміз. Аяғында алынған нәтиже бойынша сынаушыларды реттейміз. Жалпы жағдайда, басындағы нөмер мен және сонындағы рангпен ешқандай өзара байланыс болмайды.

Ал үй ішіндегі пәтер нөмерлерінің шкаласы кейбір занылыштарды анықтауға мүмкіндік береді. Мысалы, 80 нөмерді 40 нөмерге бөлу мағынасыз, бірак, 80-нен 40-ты алсақ біз пәтерлердің өзара орналасу туралы қорытынды істей аламыз. Сондықтан, осындай шкаланы номиналдыға да реттікке де жатқызуға болады.

Номиналдық шкаланы күштейтсек, біз реттік шкаланы (ординалды, рангтік) аламыз, ол белгілі бір түрмен кластарды салыстыруға, квантifikаторлардың ілесу ретін көрсетуге мүмкіндік береді. Берілген жағдайда квантifikатор — бұл шкаладағы бөлік.

Шкаладағы квантifikаторлар сәйкес келуіне байланысты күшті (карапайым) ретті, әлсіз ретті және жарым-жарты ретті шкалаларды ажыратады. Номиналды шкаланың аксимальарына қосымша келесі аксиомалар орындалу қажет:

Күшті рет:	Әлсіз рет:	Жарым-жарты рет:
егер $A > B$, онда $B < A$; егер $A > B$ және $B > C$, онда $A > C$.	$A \leq B$ немесе $A \geq B$; егер $A \geq B$ және $B \leq C$, онда $A \geq C$.	өзара салыстырылмайтын кос кластар бар, яғни не $A \leq B$, не $B \leq A$.

Жарым-жарты ретті шкалалар социологиялық зерттеулерде жиі пайда болады. Мысалы, сатып алушы сұранысты зерттегендеге, екі әр текті тауарлардың қайсысы өзіне ұнайтынын субъект айталмайды.

Реттік қатынасты салыстыратын кластар арасындағы қашықтық туралы ештеме айталмайды (8.5-сурет қараңыз). Реттік экспериментал деректерді цифрлермен көрсетілсе де, сан ретінде қарастыруға болмайды, олармен амалдар жүргізілмейді. Мысалы, орта мәнің есептеуге, мәнді мәнге немесе коэффициентке бөлуге жарамайды.



8.8-сурет. Қайрат баланың ұнату реттік шкаласы

Эксперимент арқылы анықталған: Қайрат тирге бару үшін, алдымен, балмұздактан, сосын кәмпіттен де бас тартады. Бірақ, тир үшін ол екі қорап кәмпіттен немесе төрт балмұздактан бас тартатынын анық айталмаймыз.

Барлық психологиялық шкалалар реттік болады. Егер кейбір психологиялық тестің нәтижелері екі субъект үшін a_1 мен a_2 тең болса, онда бірінші субъект екіншігে қарағанда, кейбір қызметке «азды-көпті қабілетті» немесе «қабілеттері бірдей» деп айтуға болады. Бірақ, бірінші субъект екіншіден « a_1/a_2 есе қабілетті» деп айтуға болмайды. Керісінше, егер бір атлет 100 кг штангыны көтерсе, ал екіншісі – 200 кг көтерсе, онда «екінші атлет біріншіден, 2 есе күшті» деп айту әділ, бірақ мұнда шкала типі басқа.

«Сандармен жұмыс істеу» үшін ұмтылыс шкаланың интервалды (бұл шкалада екі түрлі квантifikатор арасындағы қашықтық белгілі) типіне дейін күшеюіне келтіреді. Қашықтықты шкаланың ұзындығы бойынша бірдей өлшем бірліктे көрсетеді. Интервал ұзындығы шкаладағы орналасу орнына тәуелді емес. Арифметикалық операциялар квантifikатор мәнімен емес, интервалдар ұзындықтарымен ғана өткізіледі, себебі осындай шкалада «0» жалғыз емес.

Мысал. Суды 9° -тан 18°C -ға дейін қыздырды. Судың температурасы екі есе өсті деп айтуда болама? Фаренгейт шкаласы бойынша дәл осындай өлшеулер мұндай нәтиже береді $37^{\circ} - 42^{\circ}\text{F}$. (Фаренгейт пен Цельсий шкалалар арасындағы байланыс мына формуламен беріледі $F = 5/9 \cdot C + 32$).

Кейбір шамаларда, өзінің физикалық табигаты бойынша, абсолют нөлі болмайды немесе есептеу басын қоюға еркіндік береді. Соңдықтан олар интервалды шкалада өлшемеді: температура, уақыт, жер биіктігі. Статистикада орталық моменттерде (соның ішінде дисперсия) объективті физикалық мағынасы бар, ал бастапқы моменттер (соның ішінде орта мәні) есептеу басымен қатар салыстырмалы болады.

Аурудың күй-жағдайын бақылайтын интеллектуалды бағдарламаның кодындағы кәдімгі қателік мысалын көлтіреік. Дене температурасының «елеулі өзгеруіне» бағдарлама әсер тигізу керек. Норма $36,6^{\circ}\text{C}$ болғанда 40°C ахуал пайда болды. Бағдарлама салыстырмалы ауытқуды есептеді: $(1 - 36,6/40) = 1 - 0,915 = 0,085$; ауытқу «айқын кішкене» болғандықтан, ешқандай іс-әрекет орындалмады.

Дұрыс есептеулер мынадай болар еді:

$$1 - |40 - 36,6| / |36,6 - 43| = 1 - 0,45 = 0,55.$$

Мұндағы, 43°C — тірі адам денесінің шекті температурасы.

Қатынастар шкаласындағы квантifikатор мәндерімен «сандар секілді» арифметикалық амалдар жүргізуге болады. Және де аддитивность аксиомаға қанағаттандырылу (қосымша) керек:

егер $A = P$ және $B > 0$, онда $A + B > P$;

$$A + B = B + A;$$

егер $A = P$ және $B = Q$, онда $A + B = P + Q$;

$$(A + B) + C = A + (B + C).$$

Қатынастар шкаласына сәйкес болатын шамалар: ұзындық, салмақ, ақша.

Кейбір өлшеуіш аспаптарда шкала түйікталған (айырмалық, циклдық, кезеңдік шкала). Бұл жағдайда кейбір кезеңі $y = x + nb$, $n = 0, 1, 2, \dots$ бар интервалды шкала туралы әнгіме.

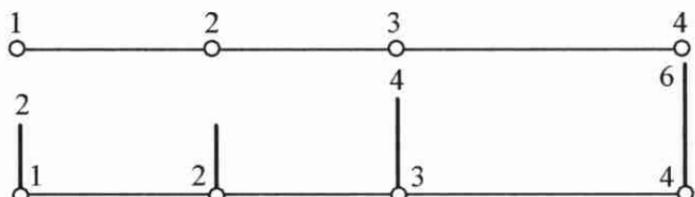
Ақырғы және ен «кушті» шкала абсолютті. Оның абсолютті нөлі және абсолютті бірлігі бар. Ол жалғыз және бірегей. Абсолют шкаланың басқалар мен салыстырғанда, маңызды ерекшелігі – оның бірлігінің дерексіздігі (өлшемсіздігі) және абсолюттігі. Айтылған

ерекшелігі абсолют шкаланың көрсеткіштеріне, басқа шкалаларға қарағанда, түрлі операцияларды жүргізуге және осы көрсеткіштерді логарифм аргументі мен дәреже көрсеткіші ретінде қолдануға мүмкіндік береді. Осындай кажеттілік, мысалы, психологиялық эксперименттерді өндөу кезінде жиі кездеседі. Зерттелетін шамалар арасындағы өзара байланысты анықтау үшін қарапайым корреляция қолданылады. Осындай есеп тек нормалды заң бойынша үlestірілген бастапқы деректерге ғана рұқсат. Накты жағдайда (мысалы, log-нормалды үlestіру) деректер логарифмды пайдаланады, себебі олар нормалды түрде сөзсіз үlestіріледі. Мынадай шкала сандық ось болып табылады.

8.2-кестеде қарастырылған шкалалар туралы негізгі мәліметтер жиналған. Шкала неғұрлым күшті болса, зерттелетін объект, құбылыс, процесс туралы өлшеу арқылы соғұрлым көп мәліметтер алуға болады. Кейде бастапқы байқауларды әлсіз шкалада жасайды, сосын қандай да болса жорамал енгізіп, одан күшті шкалаға аудысады. Өндөу негізінде алынған зерттеу нәтижелері тағы өзгертуледі, енді шкаланың үшінші типі үшін, әдетте олардың көрнекілігін қамтамасыз ету. Мысалы, 7-8 параметр бойынша шешімді қабылдау нәтижесінде үшөлшемді бейнені салады.

Шкалалар типі туралы бір күлкілі мысал келтірейік. Майра мен Бота Қайраттың тұған күніне жиналып жатыр. Қандай сыйлық ұсынамыз?

1. Варианттар генерацияланады: 1 – фотоаппарат, 2- конъяк, 3 – сервис, 4 – CD-дискілер жиынтығы. Ұсыну барысында баламалар бағаланбайды және сыналмайды, әйтпесе, «біз ештеңені ойлап таппаймыз». Баламалар жинағы номиналды шкаланы құрайды, оның үстіндегі ұнатулар белгісіз (8.9-сурет). Майра мен Бота сарапшыларды (Қайратты жақсы білетін) сұрастырады. Жоғары айтылғаннан Қайрат нені ең жақсы көреді? Номиналды шкалада жиіліктерді өлшейді. 1 мен 2 баламаға екі адам дауыс берді, үшінші баламаға – төрт адам және соңғысына – алтай.

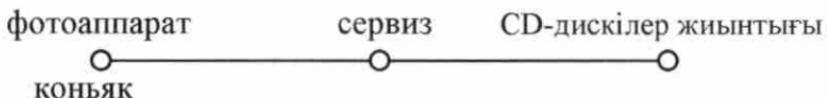


8.9-сурет. Номиналды шкаладағы қарапайым жиілік талдау

Олшевші шкаладар типі

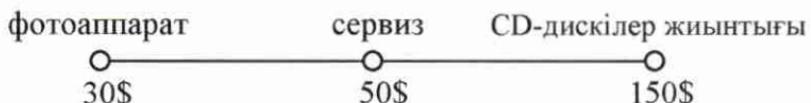
Шкала атапы	Аныктайтын катынас	Шкаланың эквивалентті өзегрүү	Деректердін екінші реттік операциялар	Деректердін екінші реттік өндөрү
Номиналды	Эквиваленттік	Атаулардың орнын ауыстыру	Кронекер символды есептей	Салыстырмалы жиіліктерді және олармен операцияларды есептей
Perrik	Эквиваленттік, ұнатушылық	Бір қалыпты (ретті өзгермейтін)	Кронекер символды және ранты есептей	Салыстырмалы жиіліктерді, олармен операцияларды және таңдауды қвантильді есептей
Интервалды	Эквиваленттік, ұнатушылық, интервал катынастарын сактау	Сызықтық өзгерту $y = ax + b,$ $a > 0, b \in R$	Кронекер символды, ранты және интервалдарды (байқаулар айырмасы) есептей	Интервал Устинен арифметикалық амалдар
Цикльдік	Эквиваленттік, ұнатушылық, интервал катынастарын сактау, мерзімдік	Ығысуы $y = x + nb,$ $b = \text{const}, n = 0, 1, 2, \dots$	Интервалды үшін сиякты	Интервалды үшін сиякты
Катынастар	Эквиваленттік, ұнатушылық, интервал катынастарын сактау, мерзімдік, екі мәннің катынастарын сактау	Созылу $y = ax, a > 0,$	Барлық арифметикалық операциялар	Әрбірек ынтымылды өндөрү
Абсолют	Эквиваленттік, ұнатушылық, интервал катынастарын сактау, мерзімдік, екі мәннің катынастарын сактау	Бергей шкала	Барлық арифметикалық операциялар; дәреже көрсеткіши, логарифмның негізі мен аргументі ретінде пайдалану	Әрбірек қажетті өндөрү

2. Майра мен Бота Қайраттың ұнатуларының реттік шкаласын салады (8.10-сурет).



8.10-сурет. Әлсіз ретті шкаласы

3. Майра мен Бота шығындар туралы ойлайды – олар варианттарды кейбір валютада бағалайды. Фотоаппарат жақсы, конъяктан арзан, сондықтан реттік шкала «күшті» болып түседі, ал ақша белгілерін енгізгеннен кейін оның типі салыстырмалыққа өзгереді (8.11-сурет).



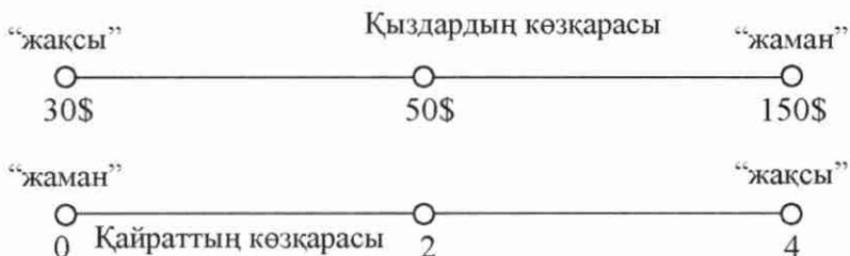
8.11-сурет. Қатынастар шкаласы

4. Енді қыздарда екі шкала бар, біреуі Қайраттың ұнатуларын сипаттайтын, екіншісі - Майра мен Ботаның ұнатулары (8.12-сурет). Қайраттың көзқарасынан варианттар бағалауы кейбір абстрактты бірлікпен көрсетіледі (шкала «0-ге келтірілген» - бағалардан 2 алынған). Қatal айтқанда, «0, 2 және 4» квантификаторларға сан мағынасын косып жазуға болмайды, бірақ біз мысалды онайлату үшін осындай жорамал істейміз. Ол үшін интервалды шкаланы салыстырмалыққа келтіреміз.



8.12-сурет. Шкаланы «0»-ге келтіру

5. Қайраттың көзқарасынан дискілер жиынтығы сервисдан 2 есе артық көрінеді. Майра мен Бота сервис CD жиынтығынан 3 есе артық көрінеді деп ойлайды. Эрине, фотоаппарат 5 есе артық көрінеді, бірақ ол Қайратқа ұнамауы мүмкін (8.13-сурет).



8.13-сурет. Қайраттың және қыздардың ұнатуларын салғастыру

Сонымен, қыздар 50\$ баламаға келеді, ал Қайраттың бағасы – 2.

8.1.3. Шешімді қабылдаудың кейбір әдістемелері

Ең бірінші айту керек, таңдау бір критериймен (немесе бірге оралған көптік критерийлермен), не критерий жинағымен (бірге келтірмейтін) ескертіледі. Таңдау нәтижесі «жақсырақ», «берілген деңгейге сәйкес», «кейбір берілген деңгейден кем емес» болуы мүмкін. Таңдау нәтижесі айқын анықталған немесе айқын емес болуы мүмкін. Егер кейбір көзқарастан «анық жаксы» баламаны белгілеп алсақ, онда оны басым болатын деп атайды. Қалған варианттарды «анық нашар баламалар» деп атайды. Ал егер бірнеше варианттар арасында не жаксысын, не нашарын көрсете алмасақ (мысалы, $q(X_1) = (3,5)$, $q(X_2) = (2,6)$ – екі критерий бойынша екі баламаның бағалары), салыстырылмайтын (басым болмайтын) баламалар көптігі туралы немесе Парето көптігі туралы айтады.

Критериалды таңдауды жүзеге асырудың қалыптасқан әдістемелері «техника» немесе «бағдарламау әдістері» деп аталады. Мысалы, мақсатты бағдарламау және келісімді бағдарламау туралы айтады.

Критериалды әдістер көмегімен қабылданатың шешімдер тиімділігі заттық салаға тәуелді. Мысалы, экология-экономикалық есептер, объектілерді реттеу есептер және басқалар.

Басты критерий әдісті карап шығайық. Егер баламалар (олардың арасынан ең жаксысын таңдау керек) бір немесе бірнеше (олардың

арасында «ең маңыздысы» біреу бар) критериймен бағаланса, онда «ең жақсырап» принципі бойынша таңдауды жүзеге асыру қажет:

$$x_{muim} = \arg[\max g(x)], x \in X$$

Мұнда, X – қарастырылатың баламалар көптігі, $q(x)$ – критерий мәні.

Егер де критерийлер арасында ең маңызды біреу (немесе бірге оралатың топ) бар болса, онда басты критерийдің максимизациясы туралы айтады, қосымша критерийлер ол берген деңгейлерде қалады (шартты максимизация):

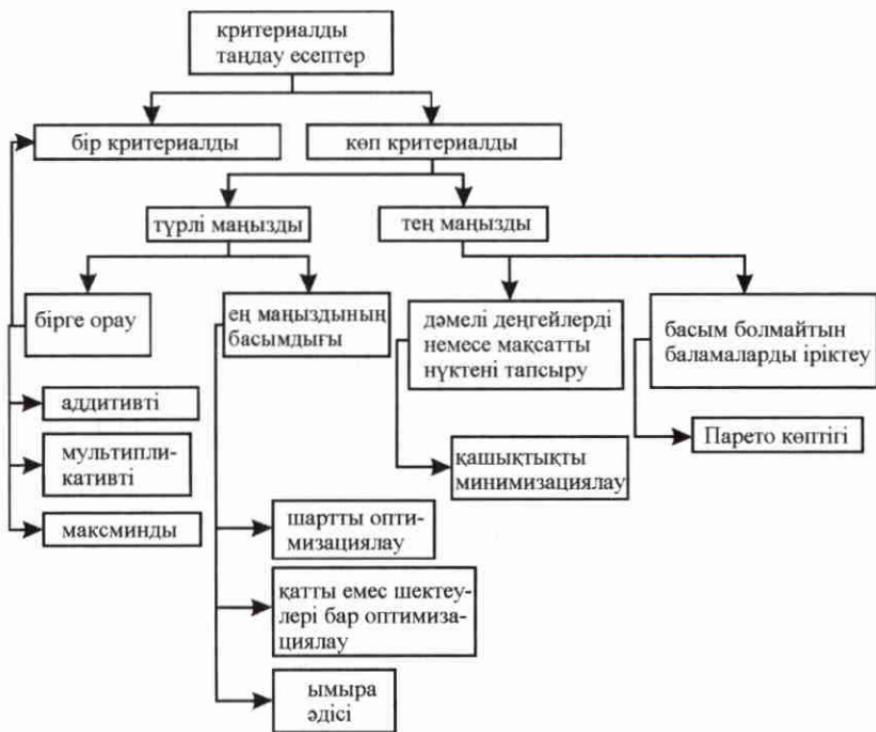
$$x_{muim} = \arg[\max q_i(x) | q_i(x) \leq C_i], i = 1, 2, 3, \dots, p, x \in X$$

Жол беру әдісінде (шартты максимизацияның өзге түрі) біз кейбір үлкен емес шаманы анықтаймыз, оған басты критерийдің орнына жол береміз. Осындай жол беру арқылы екінші дәрежелі критерийлер маңызы бойынша реттелу мүмкін.

Берілген қасиеті бар баламаларды іздеу түрлі баламаны таңда үшін колданылады, олардың дербес критерийлері мәні берілген диапазонда жатады. Дербес жағдайда бос баламаны алу мүмкін.

Шартты максимизация немесе берілген қасиеті бар баламаларды іздеу кезінде «дәмелену деңгейлер» туралы жиі айтады. Бұл деңгейлер, критерий мәнінің өзгеру диапазондары бізге оқиғалардың: «ең нашар», «ең жақсы», «ұмыралы» және т.с.с. даму варианттарын тапсырады. Әрине, егер түрлі критерийлердің дәмелену деңгейлері қыылыштың болса, онда біз идеал нүктені аламыз. Геометриялық жағынан дәмелену деңгейлері картадағы тең деңгейлі сзықтарына ете үқсайды.

Төменде кейбір ең жиі қолданылатын әдістердің жалпы сыйбасы келтірілген (8.14-сурет).



8.14-сурет. Кейбір ең маңызды критериалды әдістер

8.1.4. Шешім көпкритериалды қабылдауының оқу мысалы

Критериалды әдістер көмегімен медициналық диагнозды қою мысалды қарастырайық. Барлық деректер нақты аурулардан алынған.

Пациент артынан байқаулар мәліметтері бар болсын (8.3-кесте), ол сары аурумен аурады деп болажыйық (не ауырмайды). Кестенің бағандарында зертханалық зерттеулер нәтижелері жазылған, мысалы, кан мен зэр талдауы және т.с.с. Бірінші ұяшық – ауруды байқау күннің нөмірі. Атаулардың ашуы берілмейді, себебі ЖИ жағынан есепті қоюға ол ешинарсе қоспады (және де білімдер бойынша инженер медицинаны білмейді). Тек өлшеуіш шкалалың типі қызықты. Қабылдайтын мәндеріне сәйкес, типті өзіміз анықтаумыз керек.

8.3-кесте

Диагностика үшін бастапқы деректер

3	0,00	95,00	50,00	1,50	0,50	1,00	1,00	1,00	1,90	50,40
---	------	-------	-------	------	------	------	------	------	------	-------

Сау адамдарды байқаудан сол параметр бойынша 8.4-кесте алынған.

8.4-кесте

3	0,00	95,00	50,00	1,50	0,50	1,00	1,00	1,00	1,90	50,40
---	------	-------	-------	------	------	------	------	------	------	-------

Сары аурудың өзге түрімен ауратын пациенттерді байқау келесі нәтижелер берді.

8.5-кесте

Паренхиматозды сару ауру

3	0,00	10,52	28,00	1,30	2,00	4,69	0,00	0,00	1,00	0,00
---	------	-------	-------	------	------	------	------	------	------	------

8.6-кесте

Механикалық сару ауру

3	1,00	18,48	10,80	0,48	0,40	19,18	1,00	1,00	0,00	0,00
---	------	-------	-------	------	------	-------	------	------	------	------

8.7-кесте

Гемолитикалық сару ауру

3	0,00	4,80	30,00	0,30	0,40	3,60	0,00	0,00	0,00	1,00
---	------	------	-------	------	------	------	------	------	------	------

Медициналық әдебиеттерді оқып білу және сарапшылармен ақылдасу келтірілген параметрлер үшін «манызды ауытқуларды» анықтауға мүмкіндік берді.

8.8-кесте

Гемолитикалық сару ауру

3	0,10	0,30	6,00	0,01	0,01	0,00	белгісіз	белгісіз	белгісіз	белгісіз
---	------	------	------	------	------	------	----------	----------	----------	----------

8.9-кесте

Денсаулық

3	0,40	0,40	0,40	0,40	0,40	0,40	0,40	0,40	0,40	0,00
---	------	------	------	------	------	------	------	------	------	------

8.10-кесте

Механикалық сару ауру

3	0,10	8,00	2,00	0,03	0,01	3,20	белгісіз	белгісіз	белгісіз	белгісіз
---	------	------	------	------	------	------	----------	----------	----------	----------

Паренхиматозды сару аурұ

3	0,10	0,40	5,00	0,12	0,20	0,40	белгісіз	белгісіз	белгісіз	белгісіз
---	------	------	------	------	------	------	----------	----------	----------	----------

Қашықтау өлшем (аурұ моделден нақты баламадан) ретінде мына функцияны таңдаймыз

$$D = \Sigma [w_i(X_{\text{модель}} - X_{\text{пациент}})/(2 \cdot X_{\text{мүмкін ауыткы}})],$$

мұндағы, $i = 1, \dots, 10$ – параметр нөмірі; w_i – i – индексі бар параметр салмағы.

«Бөліну функцияның» нақты түрі шешімнің дұрыстығына қатты әсер етеді. Әрбір есепке ол жеке ірікте алынады және күрделі, көлемді түрде болады. D функция әрқашан бірнеше түрлі әдіс арқылы анықталады:

$$D_{(\text{пациент} - \text{паренхиматозды сары аурұ})} = 366,7;$$

$$D_{(\text{пациент} - \text{механикалық сары аурұ})} = 290,2 \text{ (ең жақын балама);}$$

$$D_{(\text{пациент} - \text{гемолитикалық сары аурұ})} = 470,5;$$

$$D_{(\text{пациент} - \text{денсаулық})} = 418.$$

Салмақтарды таңдау да маңызды сұрап. Берілген есепте салмақтар тең деп алынған, ол тәжірибеде сирек кездеседі. Егер есепті қайталаудың болсақ, онда «0-ге бөлу» немесе «белгісіз шамаға бөлу» деген оқиғалар кездесу мүмкін. Осындай проблеманы шешу - білімдер бойынша инженердің жұмысы. Мысалы, «0» орнына кейбір кіші мән қойылады (берілген мысалда 0,1). Екінші оқиға («белгісіз шамаға бөлу») нашарлау. Егер осы «белгісіз шаманы» аныктай алмасақ, оны кейбір айнымалымен ауыстырады. D функцияның мәні «сан/белгісіз» түрде алынады. Осындай бағалар бойынша да шешім қабылдауға болады.

Берілген мысалда пациент шынында да механикалық сары аурумен ауырады.

8.2. Үқтималдық әдістер

Баламалардың жақындау өлшемі ретінде кең ыңғай кластар үқтималдық бағаларды пайдаланады. Қазіргі уақытта әр шешімдердің

дұрыстырынын, ықтимал шығысын бағалауға мүмкіндік беретін әдістер тәуекел теориясында зерттелінеді. Теорияның сипаты қолданбалы, сондықтан әнгіме заттық саладағы тәуекел туралы жүргізіледі. Математикалық жағынан бұл кәдімгі ықтимал теориясы. Тәуекел теориясының мағынасы математикалық емес, нақты заттық салада өлшеудің ерекшелігіне және деректерді ықтималдық өндеуіне байланысты алгоритмдық процедуралар.

Жоғарыда келтірілген медициналық диагнозы бойынша ықтимал теориясының әдістер қолдануының қарапайым мысалын қарастырайық. «Маңызды ереже» ретінде Байес формуласын алайық:

$$P(A/B) = [P(A) \cdot P(B/A)] / [\Sigma(P(A) \cdot P(B/A))].$$

Шартты ықтималдық формуласы егер «*B*» оқиғасы пайда болса, «*A*» оқиғаның ықтималдығын есептей алады, яғни тәжірибе алдында (априорды) бар болған $P(A)$ мен $P(B/A)$ ықтималдықтар негізінде алынған $P(A/B)$. Формула бөліміндегі қосындылау толық оқиғалар тобында барлық жорамал бойынша жүргізіледі.

1-мысал. Температура көтерілуі байқалғанда, пациент ангинамен ауыратын ықтималдығын есептеу керек. Егер пациент ангинамен ауырмаса, онда ол «ангина емес» пен ауырады, мысалы сау.

$P(\text{Ангина}/\text{Температура}) =$

$$P(\text{Ангина}) \cdot P(\text{Температура}/\text{Ангина})$$

=

$$P(\text{Ангина}) \cdot P(\text{Температура}/\text{Ангина}) + P(\text{Ангина емес}) \cdot P(\text{Температура}/\text{Ангина емес})$$

Априорды ықтималдықтар $P(\text{Ангина})$ және $P(\text{Температура}/\text{Ангина})$ осы жер үшін медициналық статистиканы талдаудан алыну мүмкін. Егер, емхананың жазулары бойынша, 10000 аурулардан 7000-ы ангинамен ауырып шықса, онда априорды ықтималдық $P(\text{Ангина}) \approx 0,7$. Және медициналық әдебиеттен табуға болады $P(\text{Температура}/\text{Ангина}) \approx 0,8$.

$P(\text{Ангина емес}) \approx 0,3$. Біраз $P(\text{Температура}/\text{Ангина емес})$ -ны табуға қындау болады, қала берсе оны сараптама жасау арқылы бағалаймыз. Осы жолмен бөлім үшін де бағаларды аламыз.

2-мысал. «*B*» оқиға - бұл бір оқиға емес, бір уақытта болатын толық оқиғалар тобы. Яғни «температура», «тері түсінің өзгеруі», «бүйір аурады» деген симптомдар бар болғанда, пациент паренхиматозды

сары аурумен ауыратының ықтималдығы қандай (ол не үш сары аурулардың біреуімен ауырады, не сау)? Оңайлатып айтсақ, синдром ықтималдығы жеке симптом ықтималдықтар көбейтіндісіне тең.

Сонымен, критериалды мысалдағы деректер үшін аламыз:

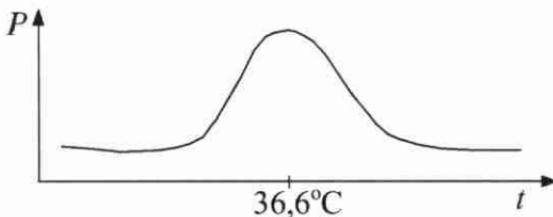
$$P(A_1) = P(A_2) = P(A_3) = P(A_4),$$

яғни аурулардың бәрін тең ықтималды деп жорамалдаймыз (A_i – аурулар аты: паренхиматозды, механикалық және гемолитикалық сары аурулар, денсаулық).

$$P(B_1, B_2, \dots, B_{10}/A_1) = P(B_1/A_1) \cdot P(B_2/A_1) \cdot \dots \cdot P(B_{10}/A_1),$$

сірэ, бұл «тым азайтылған» баға.

$P(B_1/A_1), P(B_2/A_1), \dots$ ықтималдықтар - бұл B_1, B_2 және т.б. симптом үшін «осы аурудың қалыпты» мәнінен ауытқып кету ықтималдығын түсіндіреді. Мысалы, денсаулыққа қалыпты $36,6^\circ\text{C}$ мәнінен «температура» параметрдің ауытқуы 42°C дейін, береді $P(42^\circ\text{C}/\text{сай}) \rightarrow 0$, ал ауытқу $P(35,5^\circ\text{C}/\text{сай}) \approx 0,8$ (сай болғаны ықтимал). 0,8 деген баға осы аймақ үшін медициналық статистиканың талдауынан алыну мүмкін. Мысалы, симптом мәндері кейбір орта мәні айнала нормалды түрде үлестірілген деп жорамалдауға болады (8.15-сурет).



8.15-сурет. Бастапқы мәндер нормалды үлестірілу мүмкін

Қарастырылған симптомдар үшін (3000 астам салынған үлестірілерге негізделіп) табылған бағалар 1 – механикалық сары ауру, 2 – паренхиматозды, 3 – гемолитикалық, 4 –сай) және 8.12-кестеге түсірілген.

8.12-кесте

Байес формуласына қойылатын мәндер

	$P(0,0 / A_i)$	$P(95,0 / A_i)$	$P(50,0 / A_i)$	$P(1,5 / A_i)$	$P(0,50 / A_i)$
1	2	3	4	5	6

1	2	3	4	5	6
$i = 1$	0,60	0,90	0,20	0,05	0,05
$i = 2$	0,05	0,10	0,90	0,85	0,85
$i = 3$	0,01	0,01	1	0,02	0,02
$i = 4$	1.00	1	1	0.50	0.70

$P(1,00 / A_i)$	$P(1,00 / A_j)$	$P(1,00 / A_l)$	$P(1,90 / A_i)$	$P(50,4 / A_l)$	$\Pi \cdot 10^{-6}$
0,95	0,60	0,90	0,20	0,01	0,277
0,10	0,15	0,03	0,90	0,30	0,395
0,01	0,01	0,01	0,10	0,60	0
0,50	0,01	0,01	0,01	0,01	0,00175

$$P(A_1) = (0,25 \cdot 0,277 \cdot 10^{-6}) / (0,25 \cdot 0,277 \cdot 10^{-6} + 0,25 \cdot 0,395 \cdot 10^{-6} + 0,25 \cdot 0,0 \cdot 10^{-6} + 0,25 \cdot 0,00175 \cdot 10^{-6}) \approx 0,41$$

$$P(A_2) \approx 0,58$$

$$P(A_3) \approx 0,0$$

$$P(A_4) \approx 0,002$$

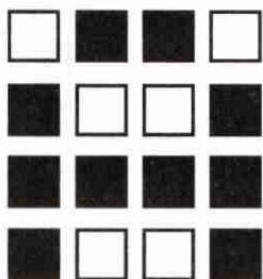
8.3. Нейрон желілері

Бұғын ең белсенді түрде дамитын ЖИ бағыттарының бірі нейрон желілері – оны критериалдық, ықтималдық және логикалық әдістердің дұбара моделі деп айтуға болады. Нейрон желісін өнімдер ережелері негізінде де жасалуы мүмкін. Бірақ, өнімдік жүйесі жеткілікті үлкен желіні жасай алмайды. Нейрон желісі бұл белгілі жағдайда «егер/онда» ережелердің «сандық жазбасы». 80 жылдары әзірленген VI буын ЭЕМ-ді жапондар «нейрокомпьютер» немесе «транспьютер» деп атады, жай айтқанда – параллель ЭЕМ.

Теорияның дамуы У. Маккллох (W. McCulloch) және У. Питтс (W. Pitts) жұмыстарынан басталды, олар бас миңдердің іс-әрекетін қарастырган (1943 ж.). 1957 жылы психолог Фрэнк Розенблattt (Корнелл, АҚШ) «перцептрон» деп аталатын электрмеханикалық құрылғыны ойладап тапты. Ол ұлу көзін және оның ми мен өзара әрекеттесуін модельдеді. Модель әліппе әріптегерін айырып таныйтын, бірақ жазу түріне әсерленгіш болатын. Перцептрон үшін A , A және A әріптегер – уш әртүрлі белгілер.

1969 жылы классикалық жұмыс «Перцептрондар» шықты, онда М. Мински мен С. Пейперт (M.I.T.) перцептрон көмегімен шамалы айырып тану туралы бір катар теоремаларды дәлелдеді. Сонын қазіргі нейрожелілер теориясының дамуы басталды, ал классикалық перцептрондар қолданудан шықты. Перцептронның бір тарихи мысалын көрсетейік.

Перцептрон мысалы. «Әріп А» және «А әріп емес» бейнелерді айырып таныйтын перцептронды жасайық (8.16-сүрет). Бірінші қадамда w_{ij} салмақтарды 1-ге тең деп, x_{ij} элементтер мәндерінің көптігін екі элементтен $[0, 1]$ тұрады деп алайық. Формула ретінде тандаймыз: $F(X, W) = \sum x_{ij} \cdot w_{ij}$, шекті мәні 10. Перцептрон түрі мынадай $\sum x_{ij} \cdot w_{ij} \geq 10$. $\sum x_{ij} \cdot w_{ij} \leq 16$ болғаны анық. Үлгі көмегімен үйретейік (8.16-сүретте қараңыз). Аламыз $w_{11} = 0$, $w_{12} = 1$, $w_{13} = 1$, $w_{14} = 0$, $w_{21} = 1$ және т.б.



8.16-сүрет. «А» әріптің растрлы ұсынуы

Енді айырып тану тәртібіне өтейік және мысалы, «R» әріпті көрсетіп көрейік. Оның бейнесінде де нүктесі (1,1) қара (яғни 1 сияқты кодталады). Тенсіздік $\sum x_{ij} \cdot w_{ij} \geq 10$ орындалатындықтан, «R» әріпі «А» сияқты айырып танылды! Егер қатаң теңдік қоятын болсақ, онда «А», немесе «A» немесе «а» және т.б. айырып тануын жүзеге асыра алмаймыз. Перцептронды «A»-ны айырып тануға үйрету үшін, сірә w_{12} салмақтарды қайта есептеп, шектік мәнін азайту қажет болар. М. Мински мен С. Пейперттың классикалық кітабы дәл осы сұраптарға арналған.

Мысалға қатысты келесі жолдар істеу керек.

1. «A» әріпті бірмәнді идентификациялау үшін қажетті минимал нүктелер санын анықтау. Ол үшін қандай әліппемен (символдар жиынтығы) жұмыс істеуді анықтау керек болады (8.17-сүрет).



8.17-сүрет. Әріп әртүрлі жазылу мүмкін

2. Тек айырып тану символға сәйкес ерекшеліктерді анықтау. Мысалы, «A» әріптің міндетті ерекшелігі тұйықталған жоғарғы бөлігінің бар болуы. Ал «негізіндегі бұраланың» бар болуы қажет емес.

3. 2 пункттің әрбір бекітуіне n -орынды $f(x_{sp}, x_{gh}, x_{nm}, \dots)$ түрі бар предикатты салыстырып, алғашқы екі пунктті

логикалық бейнелеу. Предикат мәні 1 (акиқат), егер ізделіп отырған элемент табылса және көрісінше 0. Мұндағы индекстер – түрлі бүтін сандар, сонымен бірге бірінші индекс – тор ені, екінші – биіктігі. Солай «A» әріпті айырып тану үшін бізге бір орынды, екі орынды және үш орынды предикаттар керек болады (8.18-сурет).



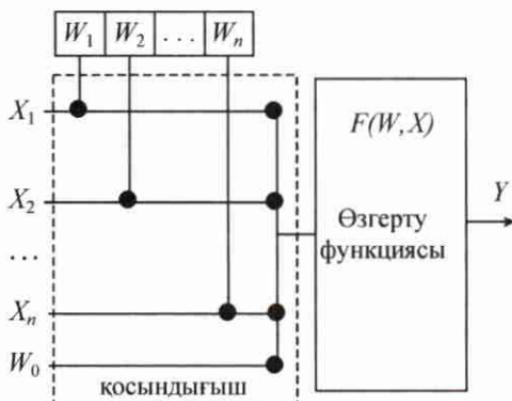
8.18-сурет. Екі үш орынды, бір екі орынды және
бір орынды предикаттар

4. Перцептронның өзін бейнелеу, ол енді ұзынырақ және түсініксіз түрде болады:

$$\sum f(x_i) \cdot w_i + \sum f(x_j, x_k) \cdot w_s + \sum f(x_j, x_k, x_l) \cdot w_h \leq Q.$$

Мұнда индексы бар w әріптермен предикат салмағы белгіленген, ал қосындының ішінде бір орынды, екі орынды және үш орынды предикаттар түр. Шекті мәні Q сәйкестіктің минимал қажетті санын тапсырады. Мысалы, бірінші ретті предикаттар саны (8.16-суреттің қараңызы) 10-нан кем болмау керек, екінші – 6-дан, үшінші – 4-тен кем емес. Барлығы Q , ен жақсы жағдайда, 20 болуы мүмкін. Басқа предикаттарды бейнелеп шығарсак, басқа Q алар едік. Перцептрон таза түрде көбінесе оқу есептер үшін пайдаланылады.

Медицинада нейрон (8.19-сурет) деп бас ми қабығының талшығы аталады. Арнайы байланыс арқылы келіп түсетін электр сигнал



8.19-сурет. Сызықты емес өзгертуші

әсерінен қоздырылып, нейрон өзіндік сигналын генерациялайды және айналадағыларға береді және т.б. Бір уақыттан кейін тежелу процесі басталады – жуықта қоздырылған нейрондардың электр белсенділігі басылады, ал «демалған» нейрондар қайтадан қоздырылады.

Нейрон желісін алдымен жуық математикалық тендеулер жүйесі ретінде карастыру керек. Желі көмегімен накты есепті шешу кезінде не жаңа желіні жобалау кезінде, алынған жүйенің математикалық негіздеуі туралы ойлау керек.

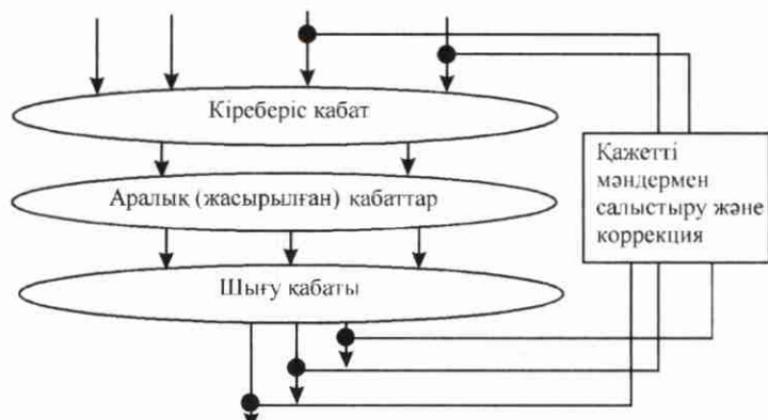
Математикалық көзқарастан нейрон – бұл сыйыкты емес өзгертуші, кибересіне кейбір мән (қоздыруышы сигнал) берілген, ал шығысынан кірген мен күрделі немесе ықтималды түрде байланыскан басқа мән (қоздыру шамасы) алынған:

$$Y(X, W) = w_0 + \sum f(w_i \cdot x_i), \quad i = 1, 2, \dots, n;$$

мұндағы, x_i – акпараттық кіру мәндері; w_i – салмақтар, сонымен бірге w_0 – ығысу.

Бұл сыйбаны былай істейді. Қосындығышта нейрон алған қоздыру есептеледі ($w_0 + \sum f(w_i \cdot x_i)$). Осы шаманың негізінде өзгерту функциясы нейронның өз қоздыруын есептейді - Y . Өзгерту функцияның накты түрі шешілетін есептің өзгешелігін еске алып, тандап алынады. Егер Y тек 0 немесе 1 мәнін алған функцияны қабылдасақ, онда, әрине, өнімдер ережелерін аламыз.

Өзгерту функцияның пайдалы түрлері аса көп емес. Нейрон көптігін (миллиондаған болу мүмкін, ал өнімдер ережелерінде мындағанғана болады) желіге біріктірген кезде «қабаттарды» ажыратады (8.20-сурет), олардың арасындағы байланыс бір бағытты немесе



8.20-сурет. Көпкабатты нейрон желісі

«көрі таратуы» бар болу мүмкін. Өнімдік модельдегі ережелерді іріктеп алушы басқару кезінде «дайын өнімдер» қатарымен ұқсастық айқын.

Желіні үйрету дегеніміз бұл w , салмақтарды есептеудің итеративті процесі берілген дәлдігімен желі үстінде шығу мәндерін алуға мүмкіндік береді. Осындай салмақтарды есептеу үшін, кіру мен оларға сәйкес шығу мәндерінің сынақ жынытықтары болу қажет. Осындай жынытықтар басқа модельдерде де пайдаланылады және үйрететін іріктеу деп аталады. Желіні үйрететін іріктеу үстінде алдын ала оқытуды керек қылмайтын оқыту алгоритмдар бар, олар нақты есепті шешу процесінде тұра үйренеді. Осындайға, мысалы, өзін-өзі үйымдастан Кохонен желісі (картасы) жатады.

Салмақтар мәндерінің өзгеруі кейбір берліген қадам арқылы, не кездейсок шаманың кейбір үlestіру заны бойынша өту мүмкін. Шешімді критериалды қабылдау кезіндегі жол беру әдісімен ұқсастығы айқын көрініп тұр. Өзгеру салмақтар кеңістігінде градиент бағыты бойынша өтіп жатады. Осы кезде екі оқиға болу мүмкін, бірнеше есеп қадамдарынан кейін желі тұракты күйге (w , салмақтар қадам бойынша енді өзгермейді) келеді, не «циклдан» шықпай қалады.

Тәжірибелік қолдану бір қабатты желілерде де бар, мысалы, толық байланысты Хопфилд желісі, онда барлық нейрондар бір бірімен байланысады.

Теорияда көрі таратуы (қабаттар арасындағы сигналды) бар нейрон желісі қалаған функцияны қандай да дәлдікпен аппроксимациялауға мүмкіндік береді. Егер тәуелсіз X кірулердің саны бірнеше мыңнан аспайтын болса, тәжірибеде бұл мүмкін.

Егер шығу мәндерінің векторы кіру вектордың сығылған немесе бұрмаланған бейнесі болып алынса, онда автоассоциативті нейрон желі туралы, көрі жағдайда – гетероассоциативты туралы айтады.

ЖИ саласында нейроинформатика бойынша зерттеулер бүтін ең озық деп саналады. Нейрон желілері тәжірибелік тұрғыда экономикалық, әскери, өндірістік жүйелерде кең қолданылады. Аппаратық жағынан нейрон желілері арнайы микросызба түрінде жүзеге асырылады. Мысалы, осындай микросызбалар әуе қарсылық қорғаныс жүйелерде пайдалынады, олар қашықтығы 300 км астам «радар экранындағы белгісіз объекті» танып айыру есепті шешеді. Бірақ, нейрон желілерінің мүмкіндіктері математикалық дәлелденбеген. Осы себептен, мысалы әскери қызметшілері, осындай көздеу жүйеге толық сене алмайды.

9 - б ө л і м

САРАПТАМАЛЫҚ ЖҮЙЕЛЕР

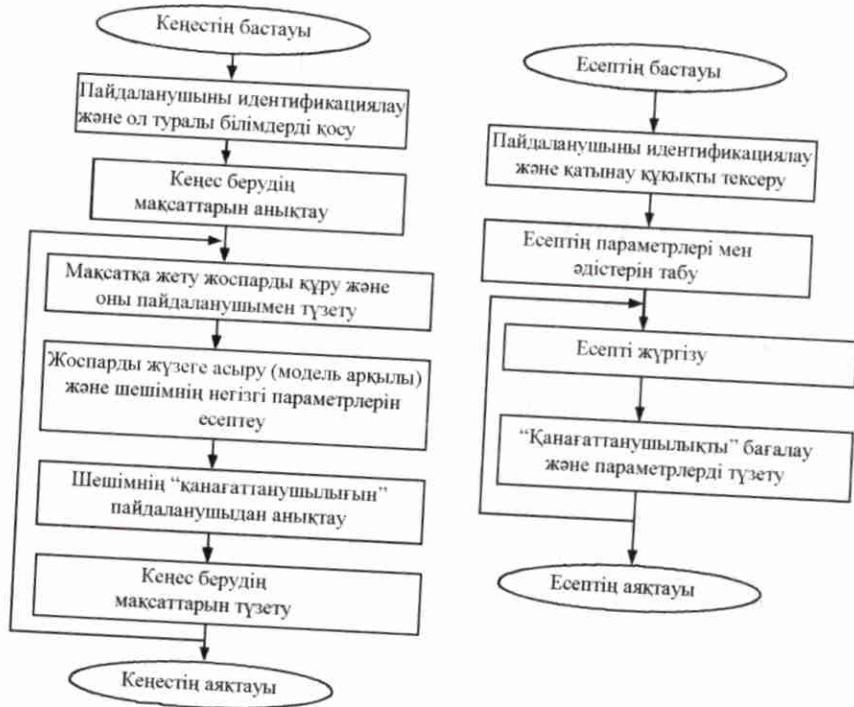
9.1. «Сараптамалық жүйе» анықтамасы

Жасанды интеллект әдістерінің кең тәжірибелік мәлімі «Сараптамалық жүйе» деп аталатын ерекше бағдарлама жасауымен өмірге келді.

Осындай бағдарламалар өткен ғасырдың 60-жылдары бірінші пайда болып, белгілі бір заттық саласы үшін жасанды «ақыл-ойды» жасауға арналған болатын. Мысалы, MYCIN бағдарламасы гематология саласында «дәрігер» ретінде ойланған, CASNET – көз аурулар саласында; ELIZA бағдарламасы «психолог» рөлін аткаруға арналған болатын және т.б.

60-70 жылдары сараптамалық жүйелердің көбі ең жаксы сарапшылардың (кейбір заттық салада) тәжірибесін жинауға мүмкіндік беретін бағдарламалық механизмі болып ойланатын. Сол кезеңдегі жасақталған деректер қорылары бұл рөльді аткаруға келмеген, өйткені олардың іздестіру тілі аса икемді емес; одан басқа ДК арналған іздестіру тілінің рекурсивтігі (яғни өзін өзі шақыру мүмкіндігі) болмаған.

Сараптамалық жүйенің қазіргі түсінуі – бұл тар мамандандырылған бағдарламалық кешен. Ол не өте тез стандартты шешімдерді (көбінесе, техникалық объектілерді басқару үшін) қабылдауға, не пайдаланушымен сұхбат негізінде, кейбір шешімнің таңдауына көмектесуге мүмкіндік береді (пайдаланушы ұсынатын вариантарға баға беру жолымен және өзінің шешу вариантарын ұсынуы мен оларды түзету (9.1-сурет)).



9.1-сурет. Сараптамалық жүйенің пайдалануымен әрекеттесу технологиялары және дәстүрлі сызба

9.2. Сараптамалық жүйелермен жұмыс істеу технологиясы

Сараптамалық жүйенің көмегімен қолданбалы есептің шешуі бұл әрқашан мақсатқа бейімділік итеративті процесс (9.1-сурет), себебі оның белгілі бір көзкарасына сәйкес ең жаксы шешімді табу мақсаты бар.

Егер сараптамалық жүйені қолданбай (басқа бағдарламалық құралдар арқылы) шешімді табатын болсақ, онда бұл бір реттік есеп болып табылады.

Сараптамалық жүйемен «сараптамалық емес» жүйелерінің арасындағы негізгі айырмашылығы – біріншісі әрбір итерациясында заттық салада жаңа алгоритм пайдаланады, бұл алдағы қадамның алгоритмнің параметрлерімен ғана емес, құрылымымен де

ерекшеленеді. Яғни қойылған мақсатқа жету кезінде мақсат және оның параметрлері де өзгеру мүмкін. 9.1-суретте сараптамалық жүйесі және оларсыз жұмыс кезеңдерінің салыстырмалы сызбалары көрсетілген.

9.3. Сараптамалық жүйелердің құрылымы

9.2-суретте абстракты сараптамалық жүйенің жалпы құрылымы берілген. Накты сараптамалық жүйелер осындай құрылымға көбінесе, толық сай бола алмайды, себебі нақты сараптамалық жүйеде, әрбір заттың саласы үшін сипатты, қосымша блоктар өте көп болады. Сонда да жұмыстың жалпы технологиясы және СЖ негізгі құрылым элементтерінің міндеті түсінкті болу мүмкін.



9.2-сурет. Абстракты сараптамалық жүйенің жалпы құрылымы

Сараптамалық жүйенің басқа бағдарламалардан басты құрылымдық айырмашылығы – бұл білімдер корының бар болуы және оқып үйрену мен өзін үйрету қабілетінде. Оның нақты түрі таңдалған ұсыну модельне қатты тәуелді, бірақ жалпы түрде оған әрқашан фактілі және алгоритмды бөліктер кіреді.

Енді өнімдер ережелері жүйесі үшін біз фактілер және ережелер (логикалық, көбінесе дедуктивты корытынды) туралы айтып отырамыз.

Мысал. Айтып салу: крокодил (табандары, тістері, құйрығы, түсі).

Ереже. крокодил (X, Y, Z, U), егер X = «қысқа», Y = «ұлкен», Z = «ұзын», U = «жасыл».

Білімдерді ұсынудың фреймды моделіне негізделген, жасанды интелект жүйесі үшін фактілер мен әдістер (косылған процедуралар) туралы әнгіме жүргізіледі.

Мысал. Фрейм «экрандағы сзық»:

- басының координатасы 100, 100;
- аяғының координатасы 200, 200;
- көрші сзықтың координатасы белгісіз.

Әдістер:

- орта арқылы саздылы айналу;
- жоқ болу;
- көріну.

Бұл жағдайда сұрақ шығу мүмкін: «Экранда салынған сзықтың қандай интеллектуалдығы бар?». Жауабы мұндай: жасанды интеллектте фреймдер көбінесе, кейбір процесті немесе құбылысты модельдеу құралы ретінде пайдалынады, сондықтан экрандағы сзық тірі организмнің және т.б. моделі болуы мүмкін. Айналу кезінде ол басқа сзықтармен соғысады, нәтижесінде, мысалы «көрші сзықтың координатасы» аланы толтырылады және т.с.с. (жүйе үйренеді).

Желілік моделі үшін жалпы жағдайда білімдер коры: жүйенің күйін (мысалы, желі түйінділеріндегі кейбір параметрдің мәнін), таңдалған белсенді бағыныңқы желіні және шығару ережелерді ұстайды (оларға кіреді желі ішіндегі қатынастар сипаттамасы).

Шығару машинасы – БҚ алгоримдық бөлігін өзектіктіру ретінے және әдісіне жауапты бағдарлама. Әртүрлі білімдерді ұсыну моделі үшін ол, әрине әртүрлі.

Логикалық моделі үшін оның түрі қарапайым тізбекті автомат болып табылады. Бұл модельде әрбір уақыт сайын барлық логикалық тендеулердің іріктеуі толық өткізіледі.

Өнімдер жүйесі (логикалық шығару машина) үшін оның жағдайға тәуелді, детерминдық немесе ықтималдық бағаға негізделген артық көру жүйесі бар. Бұл модельде кезекті өзектіктіретін ереженің таңдауы бір мәнді болмайды.

Фреймды моделі үшін шығару машинасы екі бөліктен тұрады. Жалпы бөлігі фреймдер жүйесінде өтетін оқиғалар барлық фреймдерге бір уақытта немесе тізбекті түрде белгілі болсын дегеніне жауапты. Екінші бөлігі – бұл фреймдер өзінің оқиғаларын өндеуші.

Олар болған оқиға туралы алынған хабарға қандай әдістің қосу қажетін шешеді.

Түсініктеме бағыныңқы жүйесі – бұл сараптамалық жүйенің маңызды элементтерінің біреуі, ол оның тәжірибелік пайдалану тиімділігін анықтайды. Түсініктеме бағыныңқы жүйесін жүзеге асыруда есептегіш қолдайтын процедураларды пайдаландықтан (бірақ, басқа ретте), шығару машина есептегіштен және түсіндіру бағыныңқы жүйесінен тұрады деп санауға болады. Машина не адам алған шешім өзі емес, ал шешімнің жолы – процесі жи баяналы болады. Түсініктеме бағыныңқы жүйесі – бұл «Неге осылай?» немесе «Неге осылай, неге былай?» сұралққа жауап алатын бағдарламалық механизм.

Мұндай қабілет (түсініктеме бағыныңқы жүйесінің бар болуы) интеллектуалды жүйелердің барлығында бола алмайды. Бұл бағдарламау күрделілігіне және білімдерді ұсыну моделінің кемшіліктеріне байланысты. Түсініктеме бағыныңқы жүйесі тек өнімдер ережелеріне және семантикалық желіге негізделген жүйелерде болады.

Мысал. Интеллектуалды жүйеге қойылған пайдаланушының (интерфейс арқылы шығару машинаға) сұранысы: «Ертенге доллар курсы қандай болады?».

Жүйе диалогы.

1. Саяси тұрақтылығы қандай? Оператордың жауабы: «Жоғары».
2. Экономикалық болжам қандай? Оператордың жауабы: «Қолайлыш».
3. Биржада белсенділік қандай? Оператордың жауабы: «Төмен».

Жүйенің жауабы: «Болжалды курс 145,7 тнг.»

Жүйе түсініктемесі.

- 1 ереже: Саяси тұрақтылығы жоғары және болжам қолайлыш болғандықтан, 1 параметр = тұрақтылық.
- 2 ереже: 1 параметр тұрақты және биржадағы белсенділік төмен болғандықтан, 2 параметр = өсуі төмен.
- 3 ереже: 2 параметр = өсуі төмен болғандықтан, курс = бүтінгі курс + кішкене кездейсоқ ауытқу.

Білімдер қорының интеллектуалды редакторы – бұл білімдер қорыныңдағы фактілер мен ережелерді қосу, жою және өзгертуге мүмкіндік беретін бағдарлама. «Интеллектуалды» дегеніміз, білімдер қорының тұтастырын, дұрыстырын және қайшылықсыздырын қамтамасыз ететін қабілет.

Жеке алынған білімдер элементінің мағынасы жок, сондыктан білімдер корына қандайда операцияны (жазыларды қосу, жою, өзгерту) жасау үшін бүкіл білімдер корының тұтастығын, дұрыстығын және қайшылықсыздығын берілген терендікке тексеру қажет.

Мұны мысал арқылы түсіндірейік. Телефон анықтамалық деген кесте бар болсын. Бастапқы кілт «Тегі, аты + телефон» (9.1-кесте).

9.1-кесте

Тегі, аты	Телефон	Мекенжай
Аманов С.	31-05-85	Абай к., 45-60
Сарсенов К.	65-78-41	Ауэзов к., 71-23
...
Тастенов А.	45-17-80	Желтоқсан к., 12-84

Енді жаңа жазуды енгізейік «Аманов С. / 31-05-86 / Абай к., 45-60». Егер енгізуде қателік (мысалы, телефон 31-05-85) шыкса ДҚБЖ (СУБД) қабыл алынбайды – себебі бастапқы кілт бұзылған. Ал егер он әртүрлі тектерді терген кезде қателісіп отырсақ (мысалы, бәрін бір телефонға жазайық «31-05-85»), онда ешқандай хабар алмаймыз, бір пәтерде 11 адам тұрмайды ғой! Білімдер корына жаңа мәлімет қосқанда, «қосылған» деп аталатын процедура белсенділі болу керек, ол жүйедегі бар болған ақпаратпен салыстырып, енгізілген ақпараттың дұрыстығын тексереді.

«Берілген терендік» дегенді толығырақ қарастырайық. Себебі, өзінің табиғаты бойынша білімдердің рекурсивтігі («ішке салуы») бар болады. Білімдер корында болғанда, білім элементтері танғаларлық және адамға түсініксіз мағыналық тізбектер жасайды. Қандайда қосылған жаңа элемент олардың арасында «көпір» сияқты бола алады, сол себептен одан үлкен жаңа тізбектердің пайда болуына әкеледі. Осындай тізбектің шетінде заттық сала туралы кейір жаңа корытынды болады. Бұл жаңа корытынды бұрынғы корытындымен қайшы болып шығу мүмкін. Осындай қайшылықтар интеллектуалды жүйенің негізгі жұмыс тәртібі, себебі олардың пайда болуы фактілер мен ережелерді тексеруге және дәлдеуге мәжбүр етеді. Және де жүйеге енгізген жаңа білімнің (көпірдің) дұрыстығын және дәлдігін бағалауға келтіреді.

Мысал 1. Жүйеде жазулар бар болсын:

«Қайрат Майраның әкесі»;
«Майра Болаттың шешесі».

Сіз «Болат Текеннің немересі» жазуды енгізуге тырысасыз. Жүйе 2 терендікте қайшылықты табады, өйткені бар болған мәлімет бойынша «Болат Қайраттың немересі!» Жүйе дәлдеуді қажет етеді: «бұл сол Болат па». Егер олар әртүрлі болса, онда жүйе білімдер корын өзгертеді:

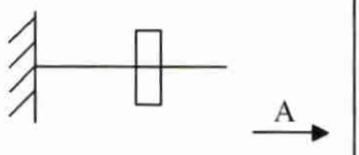
«Қайрат Майраның әкесі»;
«Майра Болат Амановтың шешесі»;
«Болат Қасенов Текеннің немересі».

Немесе қателікті түзетеді:

«Қайрат Майраның әкесі»;
«Майра Болаттың шешесі»;
«Болат Қайраттың немересі».

2-мысал. Сызбада көрсетілген (9.3-
сурет) техникалық объект бар.

Қатты бітеуде гайкасы бар штанга орнатылған. Сіз «Апартан кейін «A» бетінде цилиндрлік пішіні бар бірнеше фрагменттер табылған, мүмкін – үзілген гайкалар» деген жазуды енгізуге тырысасыз.



9.3-сурет. Саралтамалық жүйеде бейнеленген объект сызбасы

Жүйеде сызба шамамен былайша сипатталған:
қосылған (қатты бітеу №1, штанга №1);
қосылған (штанга №1, гайка №1);
кішкентай (гайка №1);
алты бұрышты (гайка №1);
цилиндрлық (штанга №1);
ұзын (штанга №1);
іші қуыс (штанга №1);
қасында (штанга №1, «A»).

Жана жазу қайшылықты шакырады.

1. «Бір кираган гайканың ұсақ фрагменттері аса көп болмау керек».
Дұрыс па?
2. Эйтпесе «фрагменттер кираган штанганікі».
3. Эйтпесе «фрагменттер сырттан түскен».

Корытындылары сөзсіз шығады деп ойлад қалуға болады, бірақ олай емес. Мысалы, автомобиль туралы әнгіме болсын. Майын ауыстырған кезде бөлшектердің қандай фрагменттері табылғаның айталасыз ба?

Қаралған мысалдарда қатынастардың транзитивті қасиеті бар болды.

Пайдалануышының интеллектуалды интерфейсы – бұл оптималды түрде мақсатқа жету үшін пайдаланушымен сұхбатты ұйымдастыруға жауап беретін бағдарлама.

Сұхбат барысында жүйе пайдалануышыға сараптамалық жүйемен кенесудің мақсатын дәлдеуге немесе өзгертуге көмектеседі, сондықтан ол интерфейс «интеллектуалды» деп аталады. Осындай қажеттілік болу керек, ейткені сараптамалық жүйе көмегімен модельденетін қазіргі объектілер, процестер, құбылыстар өте үлкен және күрделі болғандықтан, пайдалануши олардың аттарын (атауларын) да параметрлерін де есте сақтай алмайды, сондықтан сұранысты сауатты қою және жауапты алу мүмкін емес.

9.4. Сараптамалық жүйелердің жіктеуі

Сараптамалық жүйелерді әртүрлі негізі бойынша топтастыруға болады: пайдалынатын білімдер ұсыну моделінің типы бойынша, қолдану саласы, міндеті, тиімділік көрсеткіштері бойынша және басқа (9.2- кесте, 9.4-сурет).

Өзінің қорытындыларын дәйекті дәлдеуге мүмкіндік беретін модель терендік деп аталады. Терендік білімдерге: абстракциялар, бейнелер, аналогиялар жатады. Оларда заттық сала құрылымының ұғынуы, жеке ұғымдардың міндеті мен өзара байланысы, белгілі заңдар және теориялық негіздер ұсынылады.

Шалагай (сыртқы) білімдер көбінесе, зерттеу объектінің сыртқы шығуына жатады. Олар кейбір (көбінесе, өте ықтималды) жорамалдарды жасауға мүмкіндік береді. Шалагай білімдерге негізделген қорытындылар, терендік білімдер көмегімен алынған қорытындылар сияқты, берікті және бағалы болу мүмкін, бірақ олар дәйекті емес. Шалагай білімдер, әдетте, заттық салалар ұғымдарының арасындағы эмпириялық ассоцияларға және себепті салдар қатынастарға тиеді. Көп жағдайда жасанды интеллектің модель шалагай болып туады, сосын өзінің «пайдалығын» дәлелдегеннен кейін математикалық негізdemесін, интерпретация әдісін және модель жұмысының нәтижелер түсіндірмесін алады.



9.4-сурет. Сараптамалық жүйенің жіктеу варианттары

Мысал. Телефонды пайдаланған кезде біз шалағай білімдерге негізделеміз, яғни трубканы алып нөмірді теріп керекті абонентпен қосылуға болады. Сол кезде телефон иесіне телефонды байланыс құрылымы және телефон аппараттың сызбасы туралы терең білімдердің қажеті жоқ.

9.2-кесте

Білімдер ұсыну моделінің типтері бойынша СЖ жіктеуі

Білімдер ұсыну моделі	Білімдер			
	Терендік бойынша жіктеу		Қаттылық бойынша жіктеу	
	терендік	шалағай	жұмсақ	қатты
Логика		+	-	+
Өнімдер	-	+	+	+
Фреймдер	+	-	+	+
Семантикалық желілер	+	-	+	+
Объекті бағытталған тілдер	+	-	+	+
Статистикалық модельдер	Бұл модельдер ойлау процесін модельдемейді			
Критериалды тандау тілдер				
Нейрондық желілер				

Сараптамалық жүйелердің көбінде, қазір шалағай білімдер пайдалынады. Терендік ұсыныстардың енгізуі үлкен қуатты БҚ

жасауға мүмкіндік береді, өйткені терендік білімдер қатты шалағай білімдерге қарағанда икемділеу және адаптивті келеді. Классикалық мысал – медицина, мұнда тәжірибелі дәрігерлердің терендік білімдері бір аурудың әртүрлі емдеу әдістерін тудыруға мүмкіндік ашады (аурудың жағдайына, оның жасына, дәрінің бар болуына және т.б. байланысты). Ал жас немесе тәжірибесі төмен дәрігер шалағай моделі бойынша жұмыс істейді: «Егер жетел – онда жетелден таблетка ішу керек, егер ангина – онда эритромицин ішу керек» және т.с.с.

Терендік білімдер заттық саланың бастапқы ұғымдарын кейір абстракты құрылымға жинақтау арқылы пайда болады.

Білімдердің «қаттылығы» және «жұмсақтығы» берілген бастапқы жағдайларда бірмәнді, айқын ұсыныстарды алу мүмкіндікті немесе көптік, бұлдыр шешімдер мен ұсыныстарды алуды көрсетеді. Осы жіктеуге сәйкес заттық саланың өзін де қатты мен жұмсақ жатқызуға болады. СЖ дамуының қазіргі тенденциясы - қатты шалағай модельдерден жұмсақ терендік модельдерге ауысу.

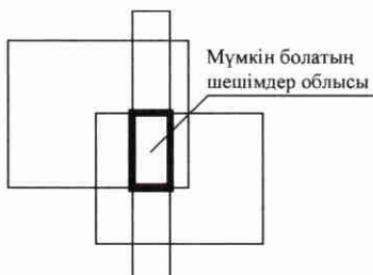
9.4.1. Шешілетін міндеті бойынша жіктеу

Интерпретациялау және көзбен шолу сараптамалық жүйелер көбінесе, экономикалық жүйелерде қолданылады. Себебі, кәсіпорынды басқару барысында пайдалынатын есептеуіш коэффициенттерді талдау да, есте сақтауға да өте қыын. Ал коэффициенттер мәндерінің талдауы аса күрделі емес, өйткені кейір коэффициенті мәні берілген шектен аспау керек және олар бір-бірімен өзара байланысты болады.

Осындай жағдайда мәліметтерді көрнекті түрде ұсыну өте маңызды, яғни көзбен шолу. Ең қарапайым вариант – диаграммалар

(діңгекті, дөңгелекті, нүктелі және т.б.) жасау.

Бірақ, егер коэффициенттер белгілі тәуелділікте болса, одан күрделіден көзбен шолуды пайдалану қажет (9.5-сурет). Егер 9.5-сурет үш баған цифрлерден тұрса, онда шешімді тез қабылдауға қыын болар еді.



9.5-сурет. Бірнеше шектеулерге қанағаттанған шешімді таңдау

Көзбен шолу әрқашан бола бермейді. Ең қарапайым вариант – кеңістіктің өлшемдігі үштен артық болса. Мысалы,

цифрлердің төрт бағаны болсын, бірақ егер бағандардың арасында өзара тәуелділік болса, онда бұл төрт өлшемді кеңістік емес. Тәжірибеде бастапқы мәліметтердің көбі «тәүелсіз мәнді» болмайды.

Бұл жағдайда цифрлер бағандарды толық түсініктемемен ауыстыру қажет, мысалы, мәтіндік түрде. Түсініктемелер қысқа болу керек және олардың ішінде себеп пен салдар, байланыстар, мүмкін шешімдер туралы корытындылар болу қажет. Интерпретациялау есептерді шешу үшін математикалық және статистикалық мәліметтерді талдау теориясы бар.

Ең бірінші жасалынған сараптамалық жүйелер – диагностика жаһайтын жүйелер. Мониторинг жүргізетін СЖ бірге, олар техникалық обьектілердің үздіксіз диагностикасын жасау үшін арналған, мысалы, ракеталарды іске қосуда және ұшу барысында. Жалпы айтқанда, осындай СЖ обьекті кейбір класқа келтіру және ақаулықтың орын мен түрін табуды орындаиды. Ақаулық – бұл нормадан ауытқу. Сондыктan осындай баян ету техникалық жүйедегі жабдықтың ақаулығын, тірі организмның ауруын және әртүрлі табиғи аномалияларды бірыңғай теориялық көзқараспен қаруға мүмкіндік береді.

Мониторинг жүргізетін СЖ ерекшелігі – жүздеген не мындаған датчиктерден үздіксіз түсіп тұратын көп параметрлерді еске алуда. Осындай жағдайда уақыттың нақты масштабында көбінесе, жұмыс істеу керек, сонда дабыл сигналын дәл кезінде беруге болады.

Жоспарлау және жобалау СЖ көзben шолу және интерпретация жүйелермен көп ортағы бар. Мысалы, жаңа автокөліктің электржабдықтарының сыйзбасын талдап, осындай жүйе сымдардың мехникалық бұзылу орындарын көрсете алады. Осы есепті шешу үшін арнайы «когнитивті» графика, варианттарды таңдау әдістері және ерекше әдістемелер пайдаланылады, оған тәжірибелі инженерлер жүйені үйретеді. Қазіргі СЖ мұны сценарийлер моделі көмегімен орындаиды. Егер жоба экономика саласында жүзеге асырылса, онда сыйбалар орнына біз бизнес-жоспарды колдаймыз.

Болжам жасайтын СЖ берілген жағдайдан ықтимал салдарды шығарады. Болжамдайтын жүйеде әдетте, параметрлік динамикалық модель пайдалынады, онда параметрлердің мәндері берілген жағдайға «сыналастырылады».

Оқыту СЖ қандай да пәнді оқып үйрену кезінде ЭЕМ көмегімен қателіктерді анықтайды және дұрыс шешімдерді көрсетеді. Олар оқушы туралы білімдерді жинайды (сипатты қателерін, нашар мағлұматын) және оларды жоютын сәйкес құраларды табады.

Жалпы жағдайда білімдерге негізделген жүйелерді екі топқа: *талдау* есептерді шешетін және *синтез* есептерді шешетін жүйелерге бөлуге болады. Олардың арасындағы негізгі айырмашылығы мынадай - талдау есептерде шешімдердің көптігін атап өтіп, жүйеге қосуға болады, ал синтез есептерде шешімдердің көптігі потенциалды және компонент немесе проблема шешімдерінен құрылады. Талдау есептеріне: мәліметтерді интерпретациялау, диагностика; синтез есептері: жобалау, жоспарлау жатады.

Құрастырылған есептер: оқыту, мониторинг, болжам жасау. Автономды СЖ пайдаланушымен кенес беру тәртібінде тек «сараыштық» есептер үшін жұмыс істейді, оларды шешу үшін мәліметтерді өндөу дәстүрлі әдістерді (есептеу, модельдеу және т.б.) колдамауға болады.

Гибридты СЖ бұл бағдарламалық кешен, олар стандартты колданбалы бағдарламалардың пакеттерін (мысалы, математикалық статистика, сзықты бағдарламалау немесе мәліметтер корын басқару жүйелер) құрастырады. Бірақ, осындай жүйелерді жасау өте күрделі.

Сараптамалық жүйелердің жасауының қазіргі күйі мұндай:

диагностика есептері, интерпретация, жобалау —> мониторинг, оқыту;

статикалық —> динамикалық;

автономды —> гибридты.

Статикалық СЖ, есепті шешу кезінде білімдер қоры және мәліметтер өзгермейтін, заттық салада жасалынады. Олар тұрақты болады. Мысалы, автокөліктің ақаулықтарын диагностикалау.

Квазидинамикалық СЖ, кейбір қойылған уақыт барысында өзгеретін жағдайды интерпретациялайды (түсіндіреді). Мысалы, микробиологиялық СЖ. Зертханалық өлшемдер технологиялық процесс барысында 4-5 сағатта бір рет алынады және алынған көрсеткіштердің динамикасы талданады.

Динамикалық СЖ, есепті шешу кезінде өзгеретін мәліметтермен, кейде нақты уақыт тәртібінде жұмыс істейді. Мысалы, икемді өндірістік жүйелер, аурухана палатасында мониторинг және тағы басқалар.

Кейбір жақсы танымал СЖ 9.3-кестеде көрсетілген.

Кейбір жақыс танымал интеллектуалды жүйелер

Жасау орыны	Атауы	Міндеті	Жұмыс істey принципі	Ерекшеліктері
1	2	3	4	5
Стэнфорд университеті, 1965-1983	DENDRAL	Химиялық құрылымдарды тану	Ережелер	Қазіргі түрі GENOA деп аталады
Стэнфорд университеті, 1972-1980	MYCIN	Қан ауруларды емдеуде кенес беру	Өнімдер ережелері (500-дей). Дұрыс диагнозы - 70%	LISP тілі
Стэнфорд университеті, 1977-1980	CENTAUR	Тыныс бұзуын талдау	Гибридты модель: өнімдер ережелері және фреймдер	Фреймды және өнімді әдістемелерді салыстыру үшін жасалынған. Екі бөліктен тұрады
Стэнфорд университеті, 1975-1984	MOLGEN	Молекулярлы биологияда зерттеу	Фреймды модель	Ең күрделі жүйелердің біреуі
Корпорация DEC, 1985	XCON	Компьютердің кескін үйлесімін тандауға көмектеседі	Бірнеше мындаған ережелер. Тура қорытынды	Қазір де пайдаланылады, ейткені компьютердің белшектер саны ете көп
Рэдиан корпорейшн, АҚШ	WILLARD	Aya райын болжау	Өнімдік модель	Aya райы туралы көп жылғы мәліметтерге негізделген ережелер
Intelligent Applications Ltd.	AM-ETHYST	Айналмалы белшектері бар машиналардың ақаулықтарын диагностикалау	Өнімдік модель	Дірілдеу датчиктармен интерфейс

1	2	3	4	5
Compaq	SMART	Тәжірибелі емес клиенттердің телефон арқылы сұраптарына жауап беруге көмектеседі	Өнеге моделіне негізделген	Жағдайларды (өнегелер) жүйеге келтіру арнары жүйесі бар
Португалия, Электр-станция	CONTROL OF PLANT (Alarm system)	Автоматты хабар беру жүйеден ақпаратты талдайды (100 астам әртүрлі қауіп-көтерлер)	Өнімдік модель + арнары математикалық модель	Нақты уақыт жүйесі.
GTE Labs inc.	COMPASS	Телефон жабдықтарында ақаулыктарды анықтау	Өнімдік модель + өнеге	Телефон станциясының жабдықтарына қосылған.

9.5. Сараптамалық жүйелерді жасау технологиясы

9.5.1. Құрастырудың негізгі кезеңдері

Дәстүрлі бағдарламалық қамсыздандыру типтерін жасау технологиясы: талаптарды талдау, жобалау, бағдарламалау және күйге келтіру, тестілеу кезеңдерінен тұрады. Интеллектуалды жүйені жасау технологиясын жүзеге асыруында бір катар ерекшеліктері болады (9.4-кесте).

Кестеден көрініп түр – бірнеше жаңа кезеңдер пайда болады. Барлық кезеңдерді толық қарастырайық.

1. Талаптарды талдау арқасында негізгі ішкі мәндер және олардың арасындағы мүмкін болатын өзара байланыстар анықталады. Бұл кезеңде кәдімгі сұраныстар және оларды қолдану шектері ескертіледі. Мысалы, тұрғындарға қызмет ету орталығының деректер корына негізделіп, СЖ туысқандық байланысты талдап, «туыс ағайындарды» табу білу керек.

2. Заттық саланың талдауы барлық мүмкін ішкі мәндер мен олардың арасындағы арақатынастарды қарыстыруды, заттық саланың шектеуін және ішкі мәндер мен арақатынастардың мүмкін болатын типтерін математикалық бейнелеуін орындайды. Мысалы,

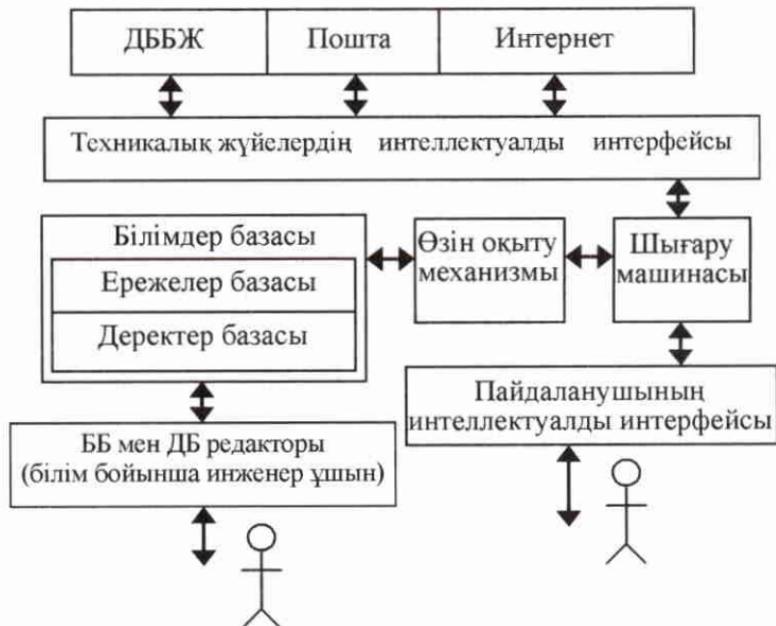
тұрғындарға қызмет ету орталығының деректер қорында мүмкін болатын ішкі мәндер: «ерек», «әйел», «үй», «пәтер», «көше». Арақатынастар: «куйеу», «зайып», «кызы», «ұл», «іні», «куйеу бала» және т.б. Нақтылау дәрежесі СЖ мүмкіндіктерін анықтайды.

9.4-кесте

Сараламалық жүйенін жасау кезеңдері

Кезең атауы	Шешілетін есептер	Мерзім
1	2	3
1. Талаптарды талдау	Проблеманы таңдау; СЖ жұмыс тәртібін анықтау; СЖ жұмыс нәтижелерінің адекваттылығына және дәлдігіне қойылатын талаптарды анықтау	2 – 4 апта
2. Заттық саланы талдау	Шешілетін есепке тікелей қатысатын заттық саланың мәнін бөліп шығару; шешілетін есепке тікелей қатысатын фактілер мен ережелерді алдын ала бөліп шығару	Жарты жылға дейін
3. Жобалау 3.1. түп тұлғаны жасау; 3.2. баға беру	Білімдер ұсыну моделін алдын ала таңдау; логикалық құрылымын алдын ала жасау; программалық құрылымын алдын ала жасау; алдын ала кодтау және сынай (қысқа мерзімде); жобалауга немесе талаптарды талдауға қайту	4 – 8 апта
4. Бағдарламалу және күйге келтіру 4.1. кодтау; 4.2. өнеркәсіптіге келтіру; 4.3. СЖ түйісу	Бағдарламалу тілді таңдау; кодтау; интерфейсты, көмек қызметін және құжаттаманы жасау; кәсіпорынның технологиялық процесіне СЖ енгізу; білімдер корын толтыру жолымен алдын ала оқыту	4 – 8 апта
5. Оқыту	Накты есепті шешу тәртібінде СЖ жұмыс істеуі (білім бойынша инженердың көз салуымен)	Жарты жылға дейін
6. Эталонмен салыстыру	Эксперимент жүргізу және жоба максатына жету дәрежесін анықтау	1 апта
7. СЖ қолдау	Логикалық және бағдарламалық қателіктерді іздеу, жаңа версияларды шығару, өзгерген пайдалану шарттарына бейімделу	5 жылға дейін

3. СЖ жобалауы СЖ құрылымының жасауын шақырады. СЖ жобалауының мәнді ерекшелігі – құрылымның таңдаап алынған білімдерді ұсыну моделіне тәуелсіздігінде. Мысалы, негізгі өнімдік модельдің таңдауы автоматты түрде ережелер редакторын; фреймдық модельдің таңдауы – объектілер редакторын; ықтималдық модельдің таңдауы – ықтимал редакторын пайдалануды білдіреді. Барлық үш жағдайда білімдер корының редакторы қажет, бұл СЖ кейбір абстракты құрылымын көрсетуге мүмкіндік береді (9.6-сурет)



9.6-сурет. Абстракты СЖ құрылымы

Сонымен СЖ жұмыс механизмін келесі қадамдармен бейнелеуге болады:

1. Білім бойынша инженер білімдер корын (БК) толтырды (СЖ оқытты);
2. Пайдаланушы жүйеге сұрақ қойды;
3. Интеллектуалды интерфейс сұрапты дәлелдеді және шығару машина үшін мақсатты тұжырымдады;
4. БК алынған білімдер негізінде, қойылған мақсатқа жету үшін машина талаптанды;
5. Мәліметтер кемді болғандықтан мақсатқа жетпеді;
6. Техникалық жүйенің интеллектуалды интерфейсі сәйкес мәліметтер көзімен байланысты;

7. Шығару машина мақсатқа жетуді қайтадан талаптанды;
8. Қайшы корытындылар алғандықтан мақсатқа жетпеді;
9. Пайда болған қайшыларды шешу үшін өз өзін оқыту механизм косылды;
10. Өз-өзін оқыту механизмің жұмыс барысында алынған жаңа білімдер, БҚ редакторына түсті;
11. Білім бойынша инженер жаңа білімдер мен фактілерді кабылдады не қабылдамады;
12. Жаңа білімдер мен фактілер ДҚ және БҚ енгізілді;
13. 4 пунктке қайту.

СЖ басқа бағдарламалық құралдардан басты айырмашылығы – бұл білімдер корының бар болуы, оның ішінде білімдер кейбір білімдерді ұсыну тілде (БҮТ) жазулар жиынтығы түрінде сакталынады. БҮТ мамандарға (сараптамалық жүйені әзірлеуші) түсінікті нысанда білімдер корын оңай өзгертуге және толыктыруға мүмкіндік береді. Соңғы уақытқа дейін СЖ жасауда орталық проблемасы әртүрлі БҮТ болатын. Қазір білімді ұсынудың ондаған тілі немесе моделі бар. Ең үлкен тараған келесі модельдер: өнімдер, семантикалық желі, фреймдер, 1 ретті предикаттарды есептеу, объект-бағытталған тілдер және т.б. Модельдің тандауы нақты заттық салада білімдердің құрылымымен анықталады. Білімдер қорын жасау және БҮТ тандау алдында құрылымды анықтау жүргізіледі. Білімдер элементтінің негіздеу және нақтылау заттық саланың мамандары (сарапшы) тікелей көмегімен жүзеге асырылады. Бұл процесс білімдерді үзінді алу (шығару) деп аталады. Білімдерді шығару мен және құрылымдау мен айналысатын сараптамалық жүйені әзірлеушілерді білімдер бойынша инженерлер деп атайды.

9.5.2. Кейбір тәжірибелі ұсыныстар

Сараптамалық жүйені әзірлеу дәстүрлі бағдарламаны жасаудан бірнеше рет қын. Сондықтан:

- есепті дәстүрлі әдістермен шешуге болатынын;
- есепті шешу қажеттілігі жиі пайда болмайтынын дәлелдеу қажет.

Тәжірибелі инженер осы бесітуперді қандай да проблемаға қатысты көрсете алады.

Ал сіздің қарсылыстарыңыз:

- кірістік мәліметтерде шу мен қайшылықтарды автоматты түрде айырып тану қажеттілігі;
- көп сан параметрлерді еске алу;
- сарапшы қолдайтың шешімді қабылдау әдістердің (эвристика) қарапайымдығы сияқты дәлелдерді келтіру мүмкін.

Бірақ, оларға сенбеніз. Егер шудың автоматты айырып тануы шынында оңай жүзеге асырылса, 2 мен 3 есептерді шешу мүмкін емес.

Дұрыс келіс – басынан өте қысаң есепті тандау. Оның шешімі тұнық, тусінікті және бірнеше белгілі әдістерге сәйкес.

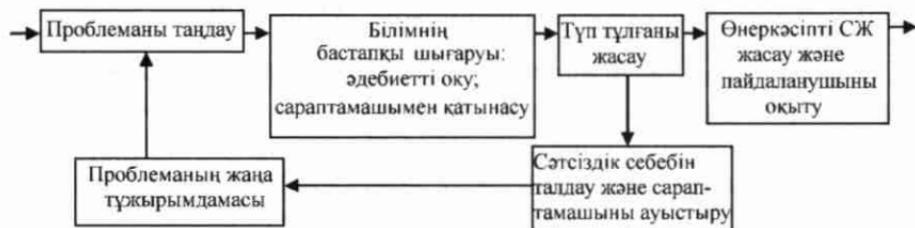
Сосын Сіздің бағдарламаңызды қолдайтын пайдаланушыны табу керек. Оны бірдемеге үйрету керек.

Енді Сізben жұмыс істейтін сарапшыны табу керек. Бірақ, Сіз емес сарапшы Сізді іздеу керек.

СЖ жасауының келесі кезеңінде түп тұлғаны немесе түп тұлғалық жүйені құру қажет. Осы кезде минималды шығын ережесін сақтау керек. Түп тұлғаны жасауға және енгізуге көп уақыт пен қаражатты жұмсамау керек.

Түп тұлғалық жүйе фактілер мен байланыстардың кодтау дұрыстығын тексеруге арналған СЖ қысқартылған версиясы болып табылады. Оның көлемі – бірнеше ондаған ережелер, фреймдер немесе мысалдар.

Сосын, егер құптауға болатын түп тұлға жасалынса, жүйенің негізгі жұмыс тәртіпперін толық жетілдіру қажет. Ол үшін қосымша фактілер мен ережелерді енгізу керек, яғни өнеркәсіптікке дейін пысықтау. Бастапқы кодтар, әдетте, қайтадан жазылады. Егер бұрынғы кезеңдерде «бос СЖ» пайдаланса, онда кейбір қажетті модульдерді қосып жазады (9.7-сурет).



9.7-сурет. СЖ құрастыру мысал циклы

САРАПТАМАЛЫҚ ЖҮЙЕЛЕРДІ ЖАСАУДЫҢ АСПАПТЫҚ ҚҰРАЛДАРЫ

10.1. Жасанды интеллект үшін бағдарламау тілдер

Қазіргі уақытта ЖИ негізгі тілі болып табылады LISP, Prolog және C++. Алғашқы екеуі – қысаң мамандандырылған тілдер, ЖИ үшін арнайы әзірленген. Соңғысы – жалпы арнаулы аспаптық тіл, ол ең кең тараған кәсіптік тілі деп саналады.

LISP пен Prolog-ң қолдануы есептің шешу логикасына зейін қоюға мүмкіндік береді, ал C++ қолдануы – бағдарламаның жоғары жұмыс жылдамдығына жету және стандартты емес өндөу процедураларын жүзеге асыруға мүмкіндік береді. Қазіргі есептеуіш техниканың сипаттамалары өте жоғары, сондыктан C++ қолдануы тек интерфейс пен тыс-бағдарламаларды жасау үшін пайдалы.

Бос сараптамалық жүйе (басқаша, тыс-бағдарлама немесе матрица) – бұл шығару механизмі, фактілерді енгізу және редакциялау құралдары бар бағдарлама. Матрицаны өзіндік фактілермен толтырып, ережелерді редакциялап, ол зерттелетін проблема туралы қорытындыны жасай бастайды.

ЖИ тілдер қатарында SmallTalk, Forth, LOGO, РЕФАЛ, ПЛЭНЕР (Planner) айта кетуге болады.

10.2. Prolog туралы қысқа мәліметтер

Prolog (логикалық программалау) тілі 1974 жылы Марсель (Франция) университетінде А. Колмаэр (Colmerauer Alan) жасаған. Кейбір мамандар Prolog-ты оку тілі деп санайды, ал бірінші орынға LISP тілін шығарады. Эрине, LISP тілінде бағдарлама өте қысқа, бірақ Prolog-бағдарламалар түсініктілеу. Prolog-ң бірнеше түрлі: Turbo Prolog, Visual Prolog және т.б. версиялары бар.

Prolog-бағдарламаның барлық айнымалылары үлкен әріптен жазылады: X, Maira. Егер айнымалының мәні қажетті болмаса, онда бос айнымалы «__» пайдаланылады. Мәні анықталмаған айнымалы еркін деп аталады. Басқа мәліметтер төменгі кестелерде көрсетілген.

Constants	Константаларды жариялау
[GLOBAL] domains	Стандартты емес немесе құрамалы мәліметтер типін жариялау секциясы. Болмау да мүмкін
[GLOBAL] database	Ішкі мәліметтер қорымен жұмыс істеу үшін міндетті емес предикаттарды жариялау секциясы
[GLOBAL] predicates	Предикаттарды жариялау секциясы
Clauses	Ережелер мен фактілерді жариялау секциясы
Goal	Ішкі мақсатты жариялау секциясы. Болмау да мүмкін

10.2-кесте

Мәліметтер типі

symbol	жүйенің ішкі сиволдар кестесіне енгізілген жол
string	ұзындығы 64 Кбайт-ка дейін сиволдар тізбегі
char	1-байтты сиволдар
integer	2-байтты таңбасы бар бүтін сандар
real	8-байтты қалқыма нүктесі бар сандар
ref	мәліметтер қорының сілтеме сандары
reg	микропроцессордың регистры: AX, BX, CX, DX, SI, DI, DS және ES
file	файл

10.3-кесте

Операциялар

Арифметикалық	+, -, *, /, mod, div
Реляционды	>, <, =, >=, <=, <>, ><
Математикалық функциялар	sin, cos, tan, arctan, ln, log, exp, sqrt, round, trunc, abs
Логикалық	and («,»), not, or, ! (кесіп тастау)

10.4-кесте

Енгізу – шығару

write	экранға шығару
read	консольдан оқу

Параметрлер:

- %d – кәдімгі ондық сан (chars және integers)
- %u – таңбасы жоқ бүтін сан (chars және integers)
- %R – мәліметтер қорының сілтеме саны (database reference numbers)
- %X – ұзын 16-ретті сан (strings, database reference numb)
- %x – 16-ретті сан (chars және integers)
- %S – ағындар (symbols және strings)
- %c – символ (chars және integers)
- %g – ең қысқа форматта жазылған нақты сандар (default for reals)
- %e – экспоненциалды түрде жазылған нақты сандар
- %f – бекітілген нүктесі бар форматта жазылған нақты сандар
- %lf – (fixed reals)
- \n – жана жол
- \t – табуляциялау
- \nnn – nnn коды бар символ

10.5-кесте

Turbo Prolog-ң стандартты предикаттары

Стандартты предикаттар алып түседі				
Енгізу / шығару	Файлдық жүйе	Экранмен жұмыс істеу	Терезелі жүйе	Жолдарды өндөу
Типтерді өзгерту	МК жұмыс істеу	Графикамен жұмыс істеу	ОЖ жұмыс істеу	Төмен деңгейлі

Бағдарламаның мысалы (Turbo Prolog тілінде):

```
domains
    person, activity = symbol
predicates
    likes (person, activity)
clauses
    likes (ellen, tennis)
    likes (john, football)
    likes (torn, baseball)
    likes (bill, X) if likes (torn, X)
goal
    likes (X,Y)
```

Жұмыс нәтижесі (айнымалылар мәндерінің қатынастар есімі бойынша айқындауы орын алды):

X = ellen Y = tennis
X = john Y = football
X = torn Y = baseball
X = bill Y = baseball

10.3. Lisp туралы қысқа мәліметтер

1961 жылы профессор Джон Маккартиның тобымен жасалынған (Стэнфорд, АҚШ). LISP (List processing) қысқартуы «тізімдерді өндөу тілі» деп аударылады. 1970-1980 жылдары бұтақ тәріздес құрылымға негізделген есептерді шешу үшін, мысалы, лабиринтті іздестіру және «генетикалық программалау» қолданған (Стэнфорд, проф. Джон Коз). Көп версиялардың ішінде ең танымалы – COMMON LISP. 1990 жылдардан кейін қолданудан шықты.

Геометриялық пішіндерді сипаттауына өте ыңғайлы болғандықтан, LISP тілі қайтадан пайдалана басталды. Қазір автоматтандырылған жобалау жүйелерде кеңінен пайдалынады, мысалы AutoLisp (AutoCAD жүйесі).

Lisp-бағдарламасында қатты құрылымы жок. Ол Lisp интерпретатордың кіреберісіне дәйекті келіп түсетін s-айтылуарлардың тізбегі болып табылады (яғни берілген грамматикадағы символды айтылуар).

10.6-кесте

Мәліметтер типі

Бүтін сан	Мысалы, 4	
Накты сан	Егер нүктесі бар болса – 4.5	
Символдық атом	Айнымалы деген ұғымның аналогы. Айнымалының мәні сөзсіз айнымалының өзіне тең	s(symbolic) деп атаплатын айтылуар
Тізім	Белгіленеді (), мысалы (A, B, C)	
Ішкі құрылған функция	Тізім төменде берілген	
Примитив	Tek AutoLisp үшін	

Кейбір функциялар үшін, мысалы CAR және CDR, қысқартылған вариант бар:

C-R, мұнда символдың орнына D немесе A символдарды қоюға болады.

Мысалы:

(CAAAR X) <=> (CAR(CAR(CAR X))) немесе (CADR X) <=>
<=> (CAR(CDR X))

Бағдарламаның мысалы (μ -LISP тілінде):

Факториалды есептеу:

```
(defun factorial (n)
  (cond((= n 1) 1)
        (t (*n (factorial (-n 1))))))
```

10.7-кесте

Кейір негізгі функциялар

Атауы	Қысқа сипаттамасы
1	2
QUOTE A	Функция өзінің аргументін бағаламайды және оны нәтиже ретінде шығарып береді
+ , - , * , /	Арифметикалық функциялар (тек сандар үшін)
SETQ және SET	Меншіктену функциялары
CAR A	Тізім болатын өзінің аргументін (A) бағалайды және мән ретінде осы тізімнің бірінші элементін шығарып береді
CDR A	Тізім болатын өзінің аргументін (A) бағалайды және мән ретінде осы тізімді шығарып береді, бірақ бірінші элементсіз
CONS A B	Аргументтерді бағалайды, бірінші аргументтің мәні түрлі s-айтылуы болу мүмкін, ал екіншінің мәні тізім болу керек. Функцияның нәтижесі басы A және құйрығы B тізім болып табылады
APPEND A B	A мен B мәндері тізімдер болсын: (A...A) және (B...B), онда APPEND функцияның мәні тізім болады: (A...A B...B)
NULL X	Аргументті бағалайды және T-ны шығарады, егер оның мәні NIL болса, ал керісінше, NIL шығарады. Функция NOT аналогы болып табылады.
ATOM X	Аргументті бағалайды және T-ны шығарады, егер оның мәні атом болса, ал керісінше NIL шығарады.
NUMBERP X	Өзінің аргументін бағалайды және T-ны шығарады, егер аргументтің мәні сан болса, ал керісінше, NIL шығарады.

1	2
LISTP X	Өзінің аргументтің бағалайды және T-ны шығарады, егер аргументтің мәні тізім болса, ал керісінше, NIL шығарады. ATOM функциясына қарама-қарсы болып табылады.
EQ A B	Екі атомды салыстыру функция
EQUAL A B	Түрлі s-айтыларды салыстыру
COND A A	Шарттарды тексеретін функциялар
DEFUN	Жана функцияны анықтайтын функция

Пайдаланылған әдебиеттер

1. Братко И. Программирование на языке Пролог для искусственного интеллекта: Пер. с англ. - М.: «Мир», 1990. - 560 с.
2. Гаврилова Т.А., Хорошевский В.Ф. Базы знаний интеллектуальных систем. - СПб.: «Питер», 2000. - 384 с.
3. Девятков В. В. Системы искусственного интеллекта. - М.: Изд-во МГТУ им. Баумана, 2001. - 352 с.
4. Лорье Ж.-Л. Системы искусственного интеллекта. Пер. с франц. - М.: Мир, 1991. - 568 с.
5. Люгер Д. Искусственный интеллект: стратегии методы решения сложных проблем. – М.: «Вильямс», 2003. – 864 с.
6. Марселлус Д. Программирование экспертных систем на Турбо Прологе: Пер. с англ. - М.: «Финансы и статистика», 1994. – 256 с.
7. Нейлор К. Как построить свою экспертную систему: Пер. с англ. - М.: Энергоатомиздат, 1991. - 286 с.
8. Потапов А.С. Технологии искусственного интеллекта – СПб: СПбГУ ИТМО, 2010. – 218 с.
9. Рассел, Стюарт, Норвиг, Питер. Искусственный интеллект: современный подход, 2-е изд.: Пер. с англ. - М.: Издательский дом “Вильямс”, 2006. - 1408 с.
10. Смолин Д.В. Введение в искусственный интеллект: конспект лекций. - М.: Физматлит, 2004. - 208 с.
11. Соуэр Б., Фостер Д.Л. Программирование экспертных систем на Паскале. - М.: «Финансы и статистика», 1990. - 191 с.
12. Стобо Д.Ж. Язык программирования Пролог: Пер. с англ. - М.: «Радио и связь», 1993. – 368 с.
13. Тейз А., Грибомон П., Луи Ж. Логический подход к искусенному интеллекту: От классической логики к логическому программированию. - М.: «Мир», 1990. - 432 с.
14. Шампандар А. Искусственный интеллект в компьютерных играх. - М.: Издательский дом “Вильямс”, 2007. - 768 с.
15. Элти Дж., Кумбе М. Экспертные системы: концепции и примеры. — М.: «Финансы и статистика», 1987. - 192 с.

ГЛОССАРИЙ

- Абсурд** – мағынасыздық
- Актуальность** – өзектік
- База знаний** – білімдер коры
- Визуализация** – көзбен шолу
- Воображение** – киял
- Восприятия** – түйсік
- Выборка** – іріктеу
- Высказывания** – айтып салулар, айтылуар
- Высказывание категорическое** – ұзілді-кесілді айтылу
- Отделение** – бөліп алу
- Группировка** – топтасу
- Детализация** – нақтылау
- Доказательство** – дәлелдеу
- Запрос** – сұраныс, сұрау салу
- Извлечение** – үзінді алу
- Интерпретируемость** – ішкі түсіндірушілік
- Исключения** – шығарып тастау
- Исчисление высказываний** – айтып салуларды есептеу
- Модель представления знаний** – білімдер ұсыну моделі
- Модель прецедентов** – өнеге моделі
- Мышление** – ойлау
- Наследование** – мұралану
- Обоснованный** – дәйекті
- Объединения** – бірлестіктер
- Оправдание** – мәлімдеу
- Отношения** – қатынастар
- Отрицание** – мойындау
- Пересечения** – қызылсулар
- Поверхностный** – шалағай, сыртқы
- Повествовательный** – хабарлай айттылған, хабарлы
- Подкласс** – класс тармағы
- Подсеть** – бағыныңқы желі
- Подсистема объяснений** – түсініктеме бағыныңқы жүйесі
- Подсознание** – соқыр сезім, түйсік
- Поиск** – іздестіру, іздеу
- Положение** – қагида
- Постусловие** – кейінгі шарт
- Посылка** – бастама
- Правила продукции** – өнімдер ережелері
- Предметная область** – заттық сала
- Предок** – ата-тек

Представление знаний – білімдерді ұсыну

Принадлежность – тиістілік

Продукционная модель – өнімдік моделі

Прототип – түп тұлға

Ранжирование – дәрежелеу

Распознавание образов – бейнені айырып тану

Рассуждение – пікірлесу

Резолюция – қарар

Решатель – есептегіш

Сознание – сана

Структурированность – күрылымдылық

Суждение – пікір

Сущности – ішкі мазмұндар

Точка зрения – көзқарас, тұргы

Узкоспециализированный – тар көлемді

Умственный – ақыл-ой

Экспертная система – сараптамалық жүйе

Язык представления знаний (ЯПЗ) – білімдерді ұсыну тілі (БҮТ)

МАЗМУНЫ

КІРІСПЕ	3
1 - б ө л і м. ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТІҢ ТҰЖЫРЫМДАМАЛЫҚ НЕГІЗДЕРІ	
1.1. Жасанды интеллект теориясының даму тарихы	5
1.2. Бағдарламалы құралдардың даму кезеңдері.....	6
1.3. «Жасанды интеллект» ұғымы	7
2 - б ө л і м. ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТІҢ НЕГІЗГІ ТЕОРИЯЛЫҚ МІНДЕТТЕРІ	
2.1. Жасанды интеллект — зерттеудің пәнаралық саласы	16
2.2. Жасанды интеллектің дәстүрлі есептер тізбесі	17
3 - б ө л і м. ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТ ӘДІСТЕРІНІҢ ҚОЛДАНУ САЛАЛАРЫ	
3.1. Жақсы және нашар құрылымданған заттық облыстары	21
3.2. Білімдер ұсыну моделдері	25
4 - б ө л і м. БІЛІМДЕР ҰСЫНУДЫҢ ЛОГИКАЛЫҚ МОДЕЛІ	
4.1. Логикалық модельдердің түрлері, жалпы ұғымдар мен анықтамалар	26
4.2. Формалды (Аристотель) логикасы	28
4.3. Формалды логиканың математикалық жүзеге асыруы.....	44
5 - б ө л і м. БІЛІМДЕР ҰСЫНУДЫҢ ӨНІМДІК МОДЕЛІ	
5.1. Заттық саланы ережелер мен фактілер көмегімен бейнелеу	50
5.2. Ені бойынша толық ірікten алу әдісі	54
5.3. Терендей бойынша толық ірікten алу әдісі	55
5.4. Күйлер кеңістігінде іздестірудің эвристикалық әдістері.....	56
5.5. Бағыныңқы есепке бөліп есепті шешу әдістері	58
5.6. Есепті ЖӘНЕ-НЕМЕСЕ граф түрінде ұсыну	—
5.7. Өнімдер жүйесін басқару	59
5.8. Өнімдік модельдің артықшылықтары мен кемшіліктері	60
6 - б ө л і м. БІЛІМДЕР ҰСЫНУ ҮШІН ФРЕЙМДЕР	61
6.1. Кеңістік сахналарды талдау	65
6.2. Сөйлемнің мағынасын түсіну	67
6.3. Фрейм моделін тәжірибелік жүзеге асыру	69
7 - б ө л і м. БІЛІМДЕРДІ ҰСЫНУ ҮШІН СЕМАНТИКАЛЫҚ ЖЕЛІЛЕР	73

8 - б ө л і м. БІЛІМДЕРДІ ҰСЫНУ ЖАҢА МОДЕЛЬДЕРІ

8.1. Критериалды әдістер	79
8.1.2. Өлшеуіш шкалалар	88
8.1.3. Шешімді қабылдаудың кейбір әдістемелері	95
8.1.4. Шешім көпкriterialды қабылдауының оку мысалы	97
8.2. Іктикалдық әдістер	99
8.3. Нейрон желілері	102

9 - б ө л і м. САРАПТАМАЛЫҚ ЖҮЙЕЛЕР

9.1. «Сараптамалық жүйе» анықтамасы	107
9.2. Сараптамалық жүйелермен жұмыс істеу технологиясы	108
9.3. Сараптамалық жүйелердің күрылымы.....	109
9.4. Сараптамалық жүйелердің жіктеуі.....	114
9.4.1. Шешілетін міндепті бойынша жіктеу	116
9.5. Сараптамалық жүйелерді жасау технологиясы.....	120
9.5.1. Құрастырудың негізгі кезеңдері	120
9.5.2. Кейбір тәжірибелік ұсыныстар	123

10 - б ө л і м. САРАПТАМАЛЫҚ ЖҮЙЕЛЕРДІ ЖАСАУДЫҢ АСПАПТЫҚ ҚҰРАЛДАРЫ

10.1. Жасанды интеллект үшін бағдарламау тілдер.....	125
10.2. Prolog туралы қысқа мәліметтер.....	125
10.3. Lisp туралы қысқа мәліметтер	128
Пайдаланылған әдебиеттер	131

А.Ж. Асамбаев

ЖАСАНДЫ ИНТЕЛЛЕКТ НЕГІЗДЕРІ

Оқулық

Басуға 18.11.11 қол қойылды. Пішімі 60×90 $\frac{1}{16}$. Қаріп түрі
“Times New Roman”. Баспа табағы 8,5. Таралымы 1800 дана.
Тапсырыс № 1411.

Тапсырыс берушінің дайын файлдарынан
басылып шықты.



ЖШС РПБК «Дәуір», 050009,
Алматы қаласы, Гагарин д-лы, 93а.
E-mail: grik-dauir81@mail.ru