

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №4

Представление и обработка знаний с использованием логических функций

Цель работы. Изучение возможностей представления и обработки знаний в экспертных системах с помощью логических функций

Представление знаний с помощью логических функций

Во многих случаях знания человека, выраженные в форме высказываний, могут быть представлены с помощью функций логических переменных (булевых функций). Напомним, что логическая (булева) переменная – это переменная, принимающая только два значения: “истина” (1) или “ложь” (0).

Такие переменные соответствуют высказываниям, описывающим знания человека. Из всех известных функций логических переменных, для представления знаний в форме высказываний обычно достаточно использовать функции отрицания, дизъюнкции (логическое “или”), конъюнкции (логическое “и”), импликации. Отрицание логической переменной $\sim A$ (“не А”) принимает значение “истина”, если переменная А имеет значение “ложь” (высказывание А ложно). Таким образом, $A=1$, если $\sim A=0$, и наоборот.

Дизъюнкция $A \vee B$ (“А или В”) истинна, если *хотя бы одна* из переменных имеет значение “истина” (хотя бы одно из высказываний А или В истинно).

Конъюнкция $A \& B$ (“А и В”) истинна, если *обе* переменные имеют значения “истина” (оба высказывания А и В истинны).

Импликация $A \rightarrow B$ (“А влечет В”, “из А следует В”) *ложна*, если переменная А имеет значение “истина”, а В – “ложь” (высказывание А истинно, а В – ложно).

В таблице 5.1 приведены значения функций дизъюнкции, конъюнкции и импликации при различных значениях аргументов. Такая таблица называется таблицей истинности.

Таблица 5.1

A	B	$A \vee B$	$A \& B$	$A \rightarrow B$
0	0	0	0	1
0	1	1	0	1
1	0	1	0	0
1	1	1	1	1

В некоторых случаях для упрощения выражений с логическими функциями удобно использовать следующие равенства:

$$\sim(B \& A) = \sim B \vee \sim A$$

$$\sim(B \vee A) = \sim B \& \sim A$$

$$B \rightarrow A = \sim B \vee A$$

Эти равенства легко проверить, составив таблицу истинности для левой и правой части каждого из них.

Пример. Пусть при некотором заболевании могут использоваться лекарства А, В и С. Имеются следующие сведения:

- если используется лекарство А и не используется В, то необходимо использовать лекарство С;
- если используется лекарство С, то необходимо использовать хотя бы одно из лекарств А или В;
- лекарства А и С несовместимы.

Введем логические переменные А, В и С. Пусть эти переменные принимают значение “истина”, если соответствующее лекарство используется, и “ложь” – если не используется. Приведенные выше указания об использовании лекарств можно записать с помощью логических функций следующим образом:

$$(A \& \sim B \rightarrow C)$$

$$C \rightarrow A \vee B$$

$$A \rightarrow \sim C$$

Представление логических функций в алгебраической форме

Для удобства компьютерной обработки во многих случаях желательно перейти от представления знаний с помощью логических функций к их записи в алгебраической форме, т.е. с помощью обычных переменных, над которыми можно выполнять операции сложения, умножения, сравнения и т.д. Основные правила замены логических функций на алгебраические выражения приведены в табл.5.2.

Таблица 5.2

Логическая функция	Алгебраическое выражение
Отрицание $\sim A$	$1-A$
Дизъюнкция $(A \vee B)$	$A+B-A \cdot B$
Конъюнкция $(A \& B)$	$A \cdot B$
Импликация $(A \rightarrow B)$	$B-A \geq 0$

Покажем возможность замены логической операции отрицания ($\sim A$) на алгебраическое выражение $1-A$. Пусть А – логическая переменная. Тогда, по определению операции отрицания, $\sim A=1$, если $A=0$, и $\sim A=0$, если $A=1$. Пусть А –обычная алгебраическая переменная. Тогда $1-A=1$, если $A=0$, и $1-A=0$, если $A=1$.

Таким образом, при подстановке одинаковых значений переменной А, выражения А и $1-A$ принимают одинаковые значения.

Рассмотрим замену импликации $(A \rightarrow B)$ на условие $B-A \geq 0$. По определению операции импликации, $A \rightarrow B$ – ложно, если $A=1$, а $B=0$; в остальных случаях $A \rightarrow B$ – истинно. Рассмотрим условие $B-A \geq 0$ при различных значениях А и В. Пусть $A=1$, $B=0$; тогда $B-A=-1$, и условие $B-A \geq 0$ ложно. Пусть $A=0$, $B=0$; тогда условие $B-A \geq 0$ истинно (так как $B-A=0$).

Аналогично можно показать, что условие $B-A \geq 0$ истинно, если $A=0$, $B=1$, или $A=1$, $B=1$. Таким образом, логическая функция $A \rightarrow B$ и условие $B-A \geq 0$ истинны (или, наоборот, ложны) при одних и тех же значениях переменных А и В.

В таблице 5.3 приведены еще некоторые правила представления условий, налагаемых на логические переменные.

Таблица 5.3

Условие	Алгебраическое представление
Хотя бы одна из логических переменных X_1, X_2, \dots, X_n принимает значение “истина”	$X_1 + X_2 + \dots + X_n \geq 1$
Только одна из логических переменных X_1, X_2, \dots, X_n принимает значение “истина”	$X_1 + X_2 + \dots + X_n = 1$
Все логические переменные X_1, X_2, \dots, X_n одновременно принимают значение “истина”	$X_1 + X_2 + \dots + X_n = n$

Пример. Представим в алгебраической форме условия выбора лекарств

Рассмотрим условие $(A \& \sim B) \rightarrow C$. Воспользуемся правилами замены, приведенными в табл.5.2. Используя правило замены отрицания, получим: $(A \& (1-B)) \rightarrow C$. Выполнив замену конъюнкции, получим: $(A \cdot (1-B)) \rightarrow C$. По правилу замены импликации получим: $C - (A \cdot (1-B)) \geq 0$.

Примечание. Промежуточные выражения $(A \& (1-B)) \rightarrow C$ и $(A \cdot (1-B)) \rightarrow C$ не являются вполне правильными с математической точки зрения, так как в них “смешаны” логические и алгебраические операции. Эти выражения приведены только для иллюстрации процесса перехода от логического к алгебраическому выражению.

Таким образом, условия выбора лекарств могут быть записаны в алгебраической форме следующим образом:

$$C - (A \cdot (1-B)) \geq 0$$

$$A + B - A \cdot B - C \geq 0$$

$$1 - C - A \geq 0$$

$$A + B + C \geq 0$$

Чтобы выбрать подходящие лекарства (одно или несколько), требуется найти значения переменных A, B, C , удовлетворяющие этим условиям и принимающие значения 0 или 1.

Программа на языке Пролог для решения логической задачи

Приведем программу на Прологе, реализующую выбор лекарств, в соответствии с указанными выше условиями.

```

predicates
nondeterm poisk
nondeterm znach (integer)
goal
poisk
clauses
poisk:- znach(A), znach (B), znach (C),
C-(A*(1-B)) >= 0,
```

```

A+B-A*B-C >= 0,
1-C-A >= 0,
A+B+C >= 1,
write ("A=", A, " B=", B, " C=", C), !.
poisk:- write ("Заданы противоречивые условия").
znach(X):- X=0.
znach(X):- X=1.

```

При доказательстве целевого предиката `poisk` сначала происходит сопоставление предикатов `znach (A)`, `znach (B)` и `znach (C)` с первым клозом предиката `znach`, т.е. `znach (X):- X=0`. В результате переменные `A`, `B`, `C` принимают значение 0. Затем происходит проверка условий. Для значений `A=0`, `B=0`, `C=0` не выполняется условие $A+B+C \geq 1$. Поэтому происходит возврат к ближайшей “развилке”; в данном случае это предикат `znach (C)`. Происходит сопоставление предиката `znach (C)` со вторым клозом предиката `znach`.

В результате переменная `C` принимают значение 1. Снова выполняется проверка условий. Процесс повторяется, пока не будут найдены значения переменных `A`, `B`, `C`, удовлетворяющие всем четырем условиям. Эти значения выводятся на экран. Предикат отсечения (!) указан только для того, чтобы второй клоз предиката `poisk` не сохранялся в памяти как нерассмотренная альтернатива. На выполнение данной программы предикат отсечения не влияет. Выполнив программу, получим: `A=0`, `B=1`, `C=0`. Таким образом, следует использовать лекарство `B`.

Примечание. Если бы условия задачи оказались противоречивыми, и никакие значения `A`, `B`, `C` не удовлетворяли бы всем условиям, то доказательство первого клоза предиката `poisk` завершилось бы неудачей. В этом случае был бы доказан второй клоз предиката `poisk`, выводящий на экран соответствующее сообщение.

Решение логических задач с использованием языка Пролог: заключительный пример

Пример. Требуется выполнить три вида работ (`P1`, `P2`, `P3`). Имеется пять исполнителей (`I1`, `I2`, `I3`, `I4`, `I5`). При распределении исполнителей по работам необходимо учесть следующее:

- для работы `P1` требуются два исполнителя, для `P2` и `P3` – по одному (таким образом, один из исполнителей останется без работы);
- каждый исполнитель может быть назначен только на одну работу;
- исполнители `I2` и `I5` не могут выполнять работу `P3`;
- исполнителей `I1` и `I3` нельзя назначать на одну работу.

Для описания задачи введем переменные X_{ij} , $i=1,...,5$, $j=1,...,3$. Эти переменные должны принимать значения $X_{ij}=1$, если i -й исполнитель назначен на j -ю работу, и $X_{ij}=0$ – в противном случае.

Первое, второе и третье условия удобно сразу записать в алгебраической форме.

Для работы `P1` требуются два исполнителя, для `P2` и `P3` – по одному:

$$X_{11}+X_{21}+X_{31}+X_{41}+X_{51} = 2$$

$$X_{12}+X_{22}+X_{32}+X_{42}+X_{52} = 1$$

$$X_{13}+X_{23}+X_{33}+X_{43}+X_{53} = 1$$

Каждый исполнитель может быть назначен только на одну работу:

$$X_{11}+X_{12}+X_{13} \leq 1$$

$$\begin{aligned} X_{21}+X_{22}+X_{23} &\leq 1 \\ X_{31}+X_{32}+X_{33} &\leq 1 \\ X_{41}+X_{42}+X_{43} &\leq 1 \\ X_{51}+X_{52}+X_{53} &\leq 1 \end{aligned}$$

Исполнители И2 и И5 не могут выполнять работу Р3:

$$X_{23} = 0$$

$$X_{53} = 0$$

Условие невозможности назначения исполнителей И1 и И3 на одну работу запишем сначала с помощью логических функций:

$$X_{11} \rightarrow X_{31}$$

$$X_{12} \rightarrow X_{32}$$

$$X_{13} \rightarrow X_{33}$$

По правилам, приведенным в табл.4.2, перейдем к алгебраической записи:

$$(1-X_{31})-X_{11} \geq 0$$

$$(1-X_{32})-X_{12} \geq 0$$

$$(1-X_{33})-X_{13} \geq 0$$

Требуется найти значения переменных X_{ij} , $i=1,...,5$, $j=1,...,3$, соответствующие всем указанным условиям. Для этого используем следующую программу на Прологе.

```

predicates
nondeterm poisk
nondeterm znach (integer)
goal
poisk.
clauses
poisk:- znach(X11), znach (X12), znach (X13),
znach(X21), znach (X22), znach (X23),
znach(X31), znach (X32), znach (X33),
znach(X41), znach (X42), znach (X43),
znach(X51), znach (X52), znach (X53),
X11+X21+X31+X41+X51 = 2,
X12+X22+X32+X42+X52 = 1,
X13+X23+X33+X43+X53 = 1,
X11+X12+X13 <= 1,
X21+X22+X23 <= 1,
X31+X32+X33 <= 1,
X41+X42+X43 <= 1,
X51+X52+X53 <= 1,
X23 = 0, X53 = 0,
(1-X31)-X11 >= 0,
(1-X32)-X12 >= 0,
(1-X33)-X13 >= 0,
write("Вариант распределения: "), nl,
write("X11=", X11, " X12=", X12, " X13=", X13), nl,
write("X21=", X21, " X22=", X22, " X23=", X23), nl,

```

```
write("X31=", X31, " X32=", X32, " X33=", X33), nl,  
write("X41=", X41, " X42=", X42, " X43=", X43), nl,  
write("X51=", X51, " X52=", X52, " X53=", X53), nl,  
readchar(_), fail.  
poisk:- write("Все варианты найдены").  
znach(X):- X=0.  
znach(X):- X=1.
```

Работа этой программы аналогична предыдущей. Предикат fail, указанный в конце предиката poisk, требуется для того, чтобы найти все варианты решения.

Порядок выполнения работы

По заданию, выданному преподавателем, представить набор заданных утверждений с помощью логических функций. Перейти к алгебраическому представлению. Разработать и отладить программу на языке Пролог для решения полученной логической задачи.

Контрольные вопросы

1. Основные логические функции.
2. Представление логических функций в алгебраической форме.
3. Примеры представления знаний с помощью логических функций и в алгебраической форме.
4. Обработка знаний, представленных с помощью логических функций, в программах на Прологе.