

РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

**«БЕЛГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. В. Г. ШУХОВА»
(БГТУ им. В.Г. Шухова)**

Кафедра программного обеспечения вычислительной техники и автоматизированных
систем

Лабораторная работа № 2 Логика предикатов
по дисциплине: Математическая логика и теория алгоритмов

Выполнил: ст. группы ПВ-212
Гринченко Алина Сергеевна

Проверили:
Рязанов Юрий Дмитриевич
Осипов Олег Васильевич

Белгород 2022 г.

Лабораторная работа № 2 Логика предикатов

Цель лабораторной работы: изучить логику предикатов

ТЕОРИТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ:

Лабораторная работа №2
Логика предикатов
Вариант 4
18.3

$$D = \{1, 2\}, a = 1, b = 1; f(1) = 2, f(2) = 1; \\ P(1, 1) = P(1, 2) = 1; P(2, 1) = P(2, 2) = 0$$

Определить, явл. ли формула общезнач.,
противореч., или выразимой в унар-
зачной интерпретации

$$3) \forall x \forall y (P(x, y) \rightarrow P(f(x), f(y)))$$

$$1) P(1, 1) \rightarrow P(f(1), f(1))$$

$$P(1, 1) \rightarrow P(2, 2)$$

$$\underline{1 \rightarrow 0 = 0}$$

$$2) P(1, 2) \rightarrow P(f(1), f(2))$$

$$1 \rightarrow P(2, 1)$$

$$\underline{1 \rightarrow 0 = 0}$$

$$3) P(2, 1) \rightarrow P(f(2), f(1))$$

$$0 \rightarrow P(1, 2)$$

$$\underline{0 \rightarrow 1 = 1}$$

$$4) P(2, 2) \rightarrow P(f(2), f(2))$$

$$0 \rightarrow P(1, 1); \quad \underline{0 \rightarrow 1 = 1}$$

Ответ: формула является противоречивой.

6.1

Определить противореч., общезнач., выполнимость спец. формулы:

$$\begin{aligned} 1) \forall x P(x) \& \exists y \overline{P(y)} &= \forall x P(x) \& \overline{\forall y P(y)} \\ &= P(x_1) \& P(x_2) \& [P(y_1) \vee \overline{P(y_2)}] = [P(x_1) \& \\ &\& P(x_2) \& P(y_1)] \vee [P(x_1) \& P(x_2) \& \overline{P(y_2)}] = 1 \end{aligned}$$

Ответ: формула - общезначимая

11.1

Доказать, что сущ. такие предикаты

P и Q , что:

$$1) \forall x (Q(x) \vee P(x)) \neq \forall x Q(x) \vee \forall x P(x)$$

Подставим вместо предикатных переменных $P(x)$ и $Q(x)$ конкретные предикаты $A(x)$ и $B(x)$, определённые на множестве N соответственно, где $A(x)$ есть "x-чётно", а $B(x)$ есть "x-нечётно". Тогда левая формула превратится в высказывание "каждое натуральное число нечётно, либо чётно", которое истинно. Правая формула

са превращается в высказывание
"либо каждое натуральное число
чётно, либо каждое натуральное чис-
ло нечётно", которое ложно.

24.11

Привести к приведённой нормальной
форме:

$$\begin{aligned} & \neg \exists x_1 \forall x_2 F(x_1, x_2) \wedge \forall x_1 \forall x_2 \exists x_3 F(x_1, x_2, x_3) \wedge \\ & \wedge \overline{\exists x_1 F(x_1, x_1)} = \exists x_1 \forall x_2 F(x_1, x_2) \wedge \forall x_1 \\ & \forall x_2 \exists x_3 F(x_1, x_2, x_3) \wedge \forall x_1 \overline{F(x_1, x_1)} \end{aligned}$$

ПРАКТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ:

Вариант 1. Разработать программу, способную считывать несколько формул-посылок логики высказываний и выводить на экран все формулы-следствия из этих посылок.

Код программы:

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <set>
#include <map>
#include <stack>
```

```

#include <queue>
#include <cassert>
#include <cstdlib>
#include <windows.h>

using namespace std;

// Объявление типов.
// Токен (лексема):
typedef char Token;

// Стек токенов:
typedef stack<Token> Stack;

// Последовательность токенов:
typedef queue<Token> Queue;

// Множество различных токенов:
typedef set<Token> Set;

// Таблица значений переменных:
typedef map<Token, Token> Map;

// Пара переменная-значение:
typedef pair<Token, Token> VarVal;

// Строка символов:
typedef string String;

// Является ли токен числом?
inline bool isNumber(Token t) {
    return t == '0' || t == '1';
}

// Является ли токен переменной?
inline bool isVariable(Token t) {
    return (t >= 'A' && t <= 'Z') || (t >= 'a' && t <= 'z');
}

// Является ли токен операцией?
inline bool isOperation(Token t) {
    return (t == '|' || t == '&' || t == '-' || t == '>' || t == '~');
}

// Является ли токен открывающей скобкой?
inline bool isOpeningPar(Token t) {
    return t == '(';
}

// Является ли токен закрывающей скобкой?
inline bool isClosingPar(Token t) {
    return t == ')';
}

// Вернуть величину приоритета операции
// (чем больше число, тем выше приоритет)
inline int priority(Token op) {
    assert(isOperation(op));
    int res = 0;
    switch (op) {
        case '-':
            // Отрицание — наивысший приоритет
            res = 5;
            break;
    }
}

```

```

        case '&':
            // Конъюнкция
            res = 4;
            break;
        case '|':
            // Дизъюнкция
            res = 3;
            break;
        case '>':
            // Импликация
            res = 2;
            break;
        case '~':
            // Эквивалентность — наинизший приоритет
            res = 1;
            break;
    }
    return res;
}

// Преобразовать последовательность токенов,
// представляющих выражение в инфиксной записи,
// в последовательность токенов, представляющих
// выражение в обратной польской записи
// (алгоритм Дейкстры «Сортировочная станция»)
Queue infixToPostfix(Queue input) {
    // Выходная последовательность (очередь вывода):
    Queue output;
    // Рабочий стек:
    Stack s;
    // Текущий входной токен:
    Token t;
    // Пока есть токены во входной последовательности:
    while (!input.empty()) {
        // Получить токен из начала входной последовательности
        t = input.front();
        input.pop();
        // Если токен — число или переменная, то:
        if (isNumber(t) || isVariable(t)) {
            // Добавить его в очередь вывода
            output.push(t);
            // Если токен — операция op1, то:
        } else if (isOperation(t)) {
            // Пока на вершине стека присутствует токен-операция op2
            // и у op1 приоритет меньше либо равен приоритету op2, то:
            while (!s.empty() && isOperation(s.top())
                && priority(t) <= priority(s.top())) {
                // переложить op2 из стека в выходную очередь
                output.push(s.top());
                s.pop();
            }
            // Положить op1 в стек
            s.push(t);
            // Если токен — открывающая скобка, то:
        } else if (isOpeningPar(t)) {
            // Положить его в стек
            s.push(t);
            // Если токен — закрывающая скобка, то:
        } else if (isClosingPar(t)) {
            // Пока токен на вершине стека не является открывающей скобкой:
            while (!s.empty() && !isOpeningPar(s.top())) {
                // Перекладывать токены-операции из стека
                // в выходную очередь
            }
        }
    }
}

```

```

        assert(isOperation(s.top()));
        output.push(s.top());
        s.pop();
    }
    // Если стек закончился до того,
    // как был встречен токен-«открывающая скобка», то:
    if (s.empty()) {
        // В выражении пропущена открывающая скобка
        throw String("Пропущена открывающая скобка!");
    } else {
        // Иначе выкинуть открывающую скобку из стека
        // (но не добавлять в очередь вывода)
        s.pop();
    }
} else {
    // В остальных случаях входная последовательность
    // содержит токен неизвестного типа
    String msg("Неизвестный символ '\"");
    msg += t + String("\'!");
    throw msg;
}
}

// Токенов на входе больше нет, но ещё могут остаться токены в стеке.
// Пока стек не пустой:
while (!s.empty()) {
    // Если токен на вершине стека — открывающая скобка, то:
    if (isOpeningPar(s.top())) {
        // В выражении присутствует незакрытая скобка
        throw String("Незакрытая скобка!");
    } else {
        // Иначе переложить токен-операцию из стека в выходную очередь
        assert(isOperation(s.top()));
        output.push(s.top());
        s.pop();
    }
}

// Конец алгоритма.
// Выдать полученную последовательность
return output;
}

// Напечатать последовательность токенов
void printSequence(Queue q) {
    while (!q.empty()) {
        cout << q.front();
        q.pop();
    }
    cout << endl;
}

// Является ли символ пробельным?
inline bool isSpace(char c) {
    return c <= ' ';
}

// Если символ — маленькая буква, преобразовать её в большую,
// иначе просто вернуть этот же символ
inline char toUpperCase(char c) {
    if (c >= 'a' && c <= 'z') {
        return c - 'a' + 'A';
    } else {
        return c;
    }
}

```

```

}

// Преобразовать строку с выражением в последовательность токенов
// (лексический анализатор)
Queue stringToSequence(const String &s) {
    Queue res;
    for (char i: s) {
        if (!isSpace(i)) {
            res.push(toUpperCase(i));
        }
    }
    return res;
}

// Напечатать сообщение об ошибке
inline void printErrorMessage(const String &err) {
    cerr << "*** ОШИБКА! " << err << endl;
}

// Ввести выражение с клавиатуры
inline String inputExpr() {
    String expr;
    cout << "Формула логики высказываний: ";
    getline(cin, expr);
    return expr;
}

// Выделить из последовательности токенов переменные
unsigned getVariables(Queue s, Set &res) {
    //Set res;
    unsigned c = 0;
    while (!s.empty()) {
        if (isVariable(s.front()) && res.count(s.front()) == 0) {
            res.insert(s.front());
            c++;
        }
        s.pop();
    }
    return c;
}

// Получить значения переменных с клавиатуры
Map inputVarValues(const Set &var) {
    Token val;
    Map res;
    for (char i: var) {
        do {
            cout << i << " = ";
            cin >> val;
            if (!isNumber(val)) {
                cerr << "Введите 0 или 1!" << endl;
            }
        } while (!isNumber(val));
        res.insert(VarVal(i, val));
    }
    return res;
}

// Заменить переменные их значениями
Queue substValues(Queue expr, Map &varVal) {
    Queue res;
    while (!expr.empty()) {
        if (isVariable(expr.front())) {
            res.push(varVal[expr.front()]);
        }
    }
}

```



```

        } else {
            res.push(expr.front());
        }
        expr.pop();
    }
    return res;
}

// Является ли операция бинарной
inline bool isBinOp(Token t) {
    return t == '&' || t == '|' || t == '>' || t == '~';
}

// Является ли операция унарной
inline bool isUnarOp(Token t) {
    return t == '-';
}

// Получить bool-значение токена-числа (true или false)
inline bool logicVal(Token x) {
    assert(isNumber(x));
    return x == '1';
}

// Преобразовать bool-значение в токен-число
inline Token boolToToken(bool x) {
    if (x) {
        return '1';
    } else {
        return '0';
    }
}

// Вычислить результат бинарной операции
inline Token evalBinOp(Token a, Token op, Token b) {
    assert(isNumber(a) && isBinOp(op) && isNumber(b));
    bool res;
    // Получить bool-значения операндов
    bool left = logicVal(a);
    bool right = logicVal(b);
    switch (op) {
        case '&':
            // Конъюнкция
            res = left && right;
            break;
        case '|':
            // Дизъюнкция
            res = left || right;
            break;
        case '>':
            // Импликация
            res = !left || right;
            break;
        case '~':
            // Эквивалентность
            res = (!left || right) && (!right || left);
            break;
    }
    return boolToToken(res);
}

// Вычислить результат унарной операции
inline Token evalUnarOp(Token op, Token a) {
    assert(isUnarOp(op) && isNumber(a));

```

```

    bool res = logicVal(a);
    switch (op) {
        case '-':
            // Отрицание
            res = !res;
            break;
    }
    return boolToToken(res);
}

// Вычислить значение операции, модифицируя стек.
// Результат помещается в стек
void evalOpUsingStack(Token op, Stack &s) {
    assert(isOperation(op));
    // Если операция бинарная, то:
    if (isBinOp(op)) {
        // В стеке должны быть два операнда
        if (s.size() >= 2) {
            // Если это так, то извлекаем правый операнд-число
            Token b = s.top();
            if (!isNumber(b)) {
                throw String("Неверное выражение!");
            }
            s.pop();
            // Затем извлекаем левый операнд-число
            Token a = s.top();
            if (!isNumber(a)) {
                throw String("Неверное выражение!");
            }
            s.pop();
            // Помещаем в стек результат операции
            s.push(evalBinOp(a, op, b));
        } else {
            throw String("Неверное выражение!");
        }
        // Иначе операция унарная
    } else if (isUnarOp(op) && !s.empty()) {
        // Извлекаем операнд
        Token a = s.top();
        if (!isNumber(a)) {
            throw String("Неверное выражение!");
        }
        s.pop();
        // Помещаем в стек результат операции
        s.push(evalUnarOp(op, a));
    } else {
        throw String("Неверное выражение!");
    }
}

// Вычислить значение выражения, записанного в обратной польской записи
Token evaluate(Queue expr) {
    // Рабочий стек
    Stack s;
    // Текущий токен
    Token t;
    // Пока входная последовательность содержит токены:
    while (!expr.empty()) {
        // Считать очередной токен
        t = expr.front();
        assert(isNumber(t) || isOperation(t));
        expr.pop();
        // Если это число, то:
        if (isNumber(t)) {

```

```

        // Поместить его в стек
        s.push(t);
        // Если это операция, то:
    } else if (isOperation(t)) {
        // Вычислить её, модифицируя стек
        // (результат также помещается в стек)
        evalOpUsingStack(t, s);
    }
}
// Результат — единственный элемент в стеке
if (s.size() == 1) {
    // Вернуть результат
    return s.top();
} else {
    throw String("Неверное выражение!");
}
}

// Вывести результат вычисления на экран
void printResult(Token r) {
    assert(isNumber(r));
    cout << "Значение выражения: " << r << endl;
}

// построение матрицы СКНФ формул
int SKNF(Queue expr, int **matr, Set vars, unsigned countVars) {
    unsigned mask;
    unsigned lim = 1 << countVars;
    unsigned c = 0;
    for (size_t i = 0; i < lim; i++) {
        Map varVals;
        mask = lim;
        auto k = vars.begin();
        for (size_t j = 0; j < countVars; j++) {
            mask >>= 1;
            bool t = i & mask;
            Token T = boolToToken(t);
            varVals.insert(VarVal(*k, T));
            k++;
        }
        Queue sExpr = substValues(expr, varVals);
        Token res = evaluate(sExpr);
        if (res == '0') {
            mask = lim;
            for (size_t j = 0; j < countVars; j++) {
                mask >>= 1;
                bool t = i & mask;
                if (t) {
                    (*matr)[j] = -1;
                } else {
                    (*matr)[j] = 0;
                }
            }
            matr++;
            c++;
        }
    }
    return c;
}

void writeExp(int **a, int nums, unsigned n, Set vars) {
    set<int>::iterator it;
    for (int i = 0, it = *vars.begin(); i < n; i++, it++) {
        if (a[nums][i] == -1)
            cout << '-';
    }
}

```

```

        cout << (Token) (it) << " | ";
    }
    cout << "\b\b\b";
}

//вывод следствия формулы
void writeConseq(int *D, int **matr, Set vars, unsigned countVars, unsigned
countString) {
    for (int i = 0; i < countString; i++) {
        if (D[i] != 0) {
            cout << "(";
            writeExp(matr, i, countVars, vars);
            cout << "&";
        }
    }
    cout << "\b \n";
}

//построение двоичных векторов
static void subsets_inner(int i, unsigned n, Set vars, int **matr, unsigned
m) {
    static int D[100];
    for (int x = 0; x <= 1; x++) {
        D[i] = x;
        if (i == n - 1)
            writeConseq(D, matr, vars, m, n);
        else
            subsets_inner(i + 1, n, vars, matr, m);
    }
}

void subsets(unsigned n, unsigned m, int **matr, Set vars) {
    subsets_inner(0, n, vars, matr, m);
}

// Главная программа
int main() {
    setlocale(LC_ALL, "Russian");
    try {
        cout << "Введите количество формул: ";
        int n;
        String expres;
        cin >> n;
        getchar();
        //ввод формул
        for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
            String exp = inputExpr();
            expres += '(' + exp + "&";
        }
        String exp = inputExpr();
        expres += '(' + exp + ')';
        // Преобразовать выражение в последовательность токенов
        Queue input = stringToSequence(expres);
        // Преобразовать последовательность токенов в ОПЗ
        Queue output = infixToPostfix(input);
        Set vars;
        unsigned countVars = getVariables(output, vars);
        unsigned t = 1 << countVars;
        //создание матрицы
        int **matr = new int *[t];
        for (int i = 0; i < t; i++) {
            matr[i] = new int[countVars];
        }
        //построение матрицы СКНФ
    }
}

```



```

    unsigned k = SKNF(output, matr, vars, countVars);
    cout << "Формулы следствия:";
    subsets(k, countVars, matr, vars);
    //удаление матрицы
    for (int i = 0; i < t; i++) {
        delete[] matr[i];
    }
    delete[] matr;
}
catch (const String &err) {
    // Если возникла ошибка, вывести сообщение
    printErrorMessage(err);
    // И выйти из программы с неудачным кодом завершения
    exit(1);
}
// Конец программы
return 0;
}

```

Тестовые данные:

```

n: matlogik x
C:\Users\user\CLionProjects\matlogik\cmake-build-debug\matlogik.exe
Введите количество формул:1
Формула логики высказываний:A/B
Формулы следствия
(A | B)
Process finished with exit code 0

```

```

n: matlogik x
C:\Users\user\CLionProjects\matlogik\cmake-build-debug\matlogik.exe
Введите количество формул:1
Формула логики высказываний:A&B
Формулы следствия
(-A | B)
(A | -B)
(A | -B)&(-A | B)
(A | B)
(A | B)&(-A | B)
(A | B)&(A | -B)
(A | B)&(A | -B)&(-A | B)
Process finished with exit code 0

```

```
Run: matlogik ×
C:\Users\user\CLionProjects\matlogik\cmake-build-debug\matlogik.exe
Введите количество формул: 2
Формула логики высказываний: A/B
Формула логики высказываний: A&B
Формулы следствия
(-A | B)
(A | -B)
(A | -B)&(-A | B)
(A | B)
(A | B)&(-A | B)
(A | B)&(A | -B)
(A | B)&(A | -B)&(-A | B)

Process finished with exit code 0
```

```
Run: matlogik ×
C:\Users\user\CLionProjects\matlogik\cmake-build-debug\matlogik.exe
Введите количество формул: 2
Формула логики высказываний: A>B
Формула логики высказываний: B>A
Формулы следствия
(-A | B)
(A | -B)
(A | -B)&(-A | B)

Process finished with exit code 0
```

```
Run: matlogik ×
C:\Users\user\CLionProjects\matlogik\cmake-build-debug\matlogik.exe
Введите количество формул: 3
Формула логики высказываний: A/B
Формула логики высказываний: B/C
Формула логики высказываний: C/A
Формулы следствия
(-A | B | C)
(A | -B | C)
(A | -B | C)&(-A | B | C)
(A | B | -C)
(A | B | -C)&(-A | B | C)
(A | B | -C)&(A | -B | C)
(A | B | -C)&(A | -B | C)&(-A | B | C)
(A | B | C)
(A | B | C)&(-A | B | C)
(A | B | C)&(A | -B | C)
(A | B | C)&(A | -B | C)&(-A | B | C)
(A | B | C)&(A | B | -C)
(A | B | C)&(A | B | -C)&(-A | B | C)
(A | B | C)&(A | B | -C)&(A | -B | C)
(A | B | C)&(A | B | -C)&(A | -B | C)&(-A | B | C)

Process finished with exit code 0
```

(проверено на прошлой лабораторной работе)

```
Run: matlogik x
C:\Users\user\CLionProjects\matlogik\cmake-build-debug\matlogik.exe
Введите количество формул: 2
Формула логики высказываний: X~Y
Формула логики высказываний: Y~Z
Формулы следствия
(-X | -Y | Z)
(-X | Y | -Z)
(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(-X | Y | Z)
(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | -Z)
(X | -Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | -Z)&(-X | Y | -Z)
(X | -Y | -Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)
(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | -Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)
(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
```

```
Run: matlogik x
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | -Z)
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)
(X | -Y | Z |
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(-X | Y | Z)
(X | Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
```

```
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | -Y | Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)
(X | Y | -Z)&(X | -Y | Z)&(X | -Y | -Z)&(-X | Y | Z)&(-X | Y | -Z)&(-X | -Y | Z)

Process finished with exit code 0
```