# Логические интерпретатор Log<sub>3.0</sub>

Кирилл Корнеев

29 декабря 2024 г.

## Оглавление

0.1	Введе	ние	2
	0.1.1	Цели проекта	2
	0.1.2	Задачи	2
0.2	Алгор	итм работы интерпретатора	2
	0.2.1	Алгорит перевода выражения стандартного вида в	
		обратную польскую нотацию	2
	0.2.2	Алгоритм счета логических операций	7
	0.2.3	Алгоритм составления таблицы истинности 1	1
	0.2.4	Общий принцип работы алгоритма	1
	0.2.5	Алгоритм проверки синтаксиса	3
	0.2.6	Служебные подпрограммы	5
0.3	Общи	йлистинг программы	9

## 0.1 Введение

#### 0.1.1 Цели проекта

Основной целью проекта является написание программы для решения логических выражений и систем, чтобы улучшить навыки в создании алгоритмов и повысить квалификацию в программировании интерпретаторов в целом.

#### 0.1.2 Задачи

- 1. Разбор принципов работы интерпретаторов в целом.
- 2. Создание алгоритма для работы логического интерпретатора.
  - Разработка алгоритма для подсчета количества решений в логических выражениях и системах
  - Написание программы на языке программирования СИ с использованием стандартных библиотек: stdlib.h, stdio.h, string.h.
- 3. Повышение навыков в программировании.

## 0.2 Алгоритм работы интерпретатора

# 0.2.1 Алгорит перевода выражения стандартного вида в обратную польскую нотацию

Два плюс три умножить на три?

Думаю многие, в том числе и я, мучились в начальной школе, пытаясь разобраться с приоритетом: сначала складывать 2 и 3 или же сначала умножать 3 на 3? Позже, начиная писать программу, как и любой начинающий программист, я мучался с приоритетом операций и скобками, когда писал свой первый интерпретатор.

В итоге, оказалось, что мучался я зря, ведь существует прекрасный механизм, именуемый обратной польской записью или же обратной польской нотацией, который сводит эти мучения на нет как для программиста, так и, тем более, для компьютера.

В алгебре бы привыкли видеть выражения типа x+y, где знак операции стоит между операндами. Такая запись называется инфиксной. Запись же типа xy+, где знак стоит после операндов называется постфиксной, или обратной польской записью. Обратная польская нотация

имеет ряд преимуществ перед инфиксной записью. Во-первых, инфиксная форма записи сводит на нет знания об приоритетах операций, все, что нам нужно, это идти слева направо и выполнять все по очереди. Вовторых, любая формула может быть выражена без скобок.

Обратная польская запись/нотация, далее ОПЗ

#### Общий принцип работы алгоритма

Задача: на вход подается выражение в инфиксной форме, состоящее из односимвольных операндов и логических операций. Следует преобразовать эту запись в ОПЗ.

Пусть наша формула состоит из двухоперандных операторов: + операция дизъюнкции, \* – операция конъюнкции, - – импликация, = – эквивалентность; одного однооперадного оператора (! – логическое отрицание), а также левой и провой скобок.

Получив переменные типа char, мы начинаем их преобразовывать. Рассматриваем поочередно каждый символ:

- 1. Если это константа, то просто помещаем ее в выводную строку
- 2. Если символ знак операции (+, \*, -, =, !, (значение смотреть выше), то проверяем приоритет. Операция НЕ имеет наивысший приоритет (допустим, он равен 5). Операция И имеет меньший приоритет (равеный 4). Средний приоритет имеет логическое ИЛИ (равеный 3). Ниже располагаются операции импликации и эквиваленции (приоритет равный 2). Самый маленький приоритет у открывающей скобки (1). Получив один из этих символов, мы должны проверить стэк:
  - Если стэк все еще пуст, или находящиеся в нем символы (а находится в нем могут только знаки операций и открывающая скобка) имеют меньший приоритет, чем приоритет текущего символа, то помещаем текущий символ в стэк.
  - Если символ, находящийся на вершине стэка имеет приоритет, больший или равный приоритету текущего символа, то извлекаем символы из стэка в выходную строку до тех пор, пока выполняется это условие.
- 3. Если текущий символ открывающая скобка, то помещаем ее в стэк.
- 4. Если текущий символ закрывающая скобка, то извлекаем символы из стэка в выходную строку до тех пор, пока не встретим в

стэке открывающую скобку (т.е. символ с приоритетом, равным 1), которую следует просто уничтожить. Закрывающая скобка также уничтожается.

5. Если вся входная строка разобрана, а в стэке еще остаются знаки операций, извлекаем их из стэка в выходную строку.

Рассмотрим алгоритм на примере простейшего выражения: Дано выражение:

 ${f a}$  + (  ${f b}$  -  ${f c}$  ) \*  ${f d}$ , где  ${f a}$ , b, c - константы; + - логическое ИЛИ, \* - логическое И, - - операция импликации.

Символ	Действие	Стэк
a	Константа. Помещаем в исходную строку.	Ничего.
+	Знак операции. Так как стэк пуст, то помещаем	
	его туда.	
(	Открывающая скобка. Помещаем в стэк.	+(
b	Константа. Помещаем в исходное строку.	+(
-	Знак операции, имеет приоритет 2. Проверяем	+(-
	стэк, на вершине находится знак скобки, ее при-	
	оритет 1. Следовательно, помещаем на вершину	
	стэка.	
c	Константа. Помещаем в исходное строку.	+(-
	Извлекаем из стэка в выходную строку все симво-	+
	лы, пока не встретим открывающую скобку. Затем	
	уничтожаем обе скобки	
*	знак операции, который имеет приоритет 4. Про-	+*
	веряем стэк: на вершине находится символ '+',	
	приоритет которого равен 3, т.е. меньший, чем	
	приоритет текущего символа '*'. Следовательно,	
	мы должны просто поместить текущий символ '*'	
	в стэк.	
d	Константа. Помещаем в исходную строку.	+*

Теперь вся входная строка разобрана, но в стэке еще остаются знаки операций, которые мы должны просто извлечь в выходную строку. Исходная строка в ОПЗ:  ${\bf a}~{\bf b}~{\bf c}~{\bf -d}~*+$ 

#### Реализация ОПЗ в моей программе

В данном разделе представлен листинг моей подпрограммы для реализации алгоритма ОПЗ.

```
int priority (char a) //Функция выявления приоритета (готова)
    int n=0;
    switch (a)
    case '!': //Ecnu əmo ! , mo наивысшее значение приоритета (5) (HE)
       \{ n = 5; break; \}
    case '^': //Если это ^, то высшее значение приоритета (4) (конъюнкция)
       \{ n = 4; break; \}
    case '+': //Если это + , то среднее значение приоритета (3) (дизъюнкция)
        { n = 3; break; }
    case '-': //Ecnu это -/=, то низкое значение приоритета (2) (импликация,
    //эквивалентность)
    case '=':
       { n = 2; break; }
    case '(': //Если это (, то самое низкое значение
        { n = 1; break; } ///npuopumema (1)
    return n;
}
void operation_plus (int *top, int x) ///Функция для заноса операций в стэк
    *top=*top+1; ///Собственно когда приходим с переменной, то повышаем значение top на 1
    st[*top]=x; //И присваиваем этому значению (макс.) значение новой операции
}
char operation_minus (int *top) ///Функция для выноса операций из стэк
    char x; ///Выводной символ
    x=st[*top]; ///Он равен последнему значению в стэк
    *top=*top-1; ///Теперь опускаемся ниже
   return x; ///Передаем операцию
}
char opz(char* a, char* out, int top, int k, int p) //Φημκιμια πρεοδραзования в ΟΠЗ
    int i=0, j=0, r, v=0;
   int h;
    unsigned char sym;
    int c[256]={0};
    char digits[256];
    while ( a[k]!='\0' ) ///Пока строка не закончилась
        if (a[k]==')') ///Если встречаем), то
            while( st[top]!='(' ) ///Все значения в стэке до ( выполняем
            {
                out[p++]=operation_minus(&top);
```

```
operation_minus(&top); ///Чистим эту скобочку
    }
    if (( a[k] >= 'a' && a[k] <= 'z') || ( a[k] >= 'A' && a[k] <= 'Z')) ///Eсли значение
    //символа - константа (буква), то
    {
        out[p++]=a[k]; ///Заносим в выводную строку сразу
    }
   if ( a[k] == '(') ///Ecnu значение символа это (, то
        operation_plus(\&top, '('); //\Piepedaem в \phi-ю количество операций в стэке и
        //κοδ (
    }
    if (a[k]=='+' \mid \mid a[k]=='-' \mid \mid a[k]=='-' \mid \mid a[k]=='=' \mid \mid a[k]=='!')
    //значение символа это знак, то
        if (top==0) ///Если в стэке ничего нет, то сразу туда и заносим
        //наше значение
        {
            operation_plus(&top, a[k]);
        }
        else ///Если же нет, то проверяем приоритет
            if (priority(st[top]) < priority(a[k])) ///Ecnu npuopumem mozo
            //что есть, больше, того, что сейчас, то
                operation_plus(&top, a[k]); //Ставим то, что есть сейчас,
                //на mon стэка
            else ///Если приоритет того, что есть, меньше того, что сейчас, то
                while (priority(st[top]) >= priority(a[k])) ///Пока приоримем мого,
                //что в стэке, больше (равен) того, что сейчас
                {
                    out[p++]=operation_minus(&top); ///Присваиваем значение операции
                    //к последнему в выводной строке.
                operation_plus(&top, a[k]);
            }
        }
    }
   k++; //Переходим на другой символ
}
```

```
while(top!=0 || top > 0)
{
    out[p++]=operation_minus(&top);
}
out[p++] = 0;
return *out;
}
```

## 0.2.2 Алгоритм счета логических операций

В данном параграфе описан алгоритм счета логических операций: общий принцип работы и моя реализация.

#### Общий принцип работы алгоритма

Задача: на вход поступает логическая запись, состоящая из цифр (единица и ноль) и операций, записанная в форме обратной польской нотации. Требуется подсчитать конечный ответ, это будет либо единица - истина, либо ноль - ложь. Так как мой интерпретатор решает систему логических уравнений, то на вход функции может поступить не только одно, но и более уравнений. Если в нашей системе два уравнения или больше, то программа записывает их в одну строчку, ставя между разными уравнениями знак ";". Например:

Исходная система:

```
11 + 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 11 - 1 = 1
```

Она будет преобразована в строку:

```
11 + 1 = : 11 - 1 =
```

В этом случае интерпретатор считает значения до знака ";". Каждый раз, проводя операции, мы записываем ответ на одну из позиций и убираем из строки ненужные символы. Получив конечные ответы, мы их перемножаем, если на выходе единица, то вся система истина, если ноль, то, наоборот - ложна.

Ниже приведена трассировочная таблица алгоритма на примере строки выше:

Текущая строка	Действие	Выход
11+1=;11-1=	1+1=1	11=;11-1=
11=;11-1=	1=1=1	1;11-1=
1;11-1=	1-1=1	1;11=
1;11=	1=1=1	1;1
1;1	1*1=1	1

Как мы видим, ответ - единица, то есть истина, значит, вся система истина (что верно).

#### Реализация счета в моей программе

В данном разделе представлен листинг моей подпрограммы для реализации счета логических операций.

```
char digit (char* out) //Функция счета (готова)
{
   int t=0, j=0, k=0, v=0, l=0, v1=0; ///Pashbe cremruku u m.d.
   int x, y, rez=0;
   char symbol;
   v1=strlen(out);
   t=0;
   while (out[t]!='\0') ///Пока не закончена строка идем
       while (out[t]!=';')
        {
        ///t++;
        if ((out[t] != '+') || (out[t] != '=') || (out[t] != '-') || (out[t] != '^')
        || (out[t] != '!')) //Если константа - идем дальше
        {
           t++;
        }
        if ((out[t] == '+') || (out[t] == '=') || (out[t] == '-') || (out[t] == '^')
        || (out[t] == '!')) ///Если нет, идем считать
            j=t-1; //Берем две константы рядом с операцией
           k=t-2;
            if (out[t] == '+') ///Ecnu əmo +
                x=out[k]-'0'; ///Переводим два операнда в инт
                y=out[j]-'0';
                if ((x == 1) \&\& (y == 1)) ///Cчитаем результат и переводим символ
                   rez = 1;
                }
                else
                {
                   rez = x+y;
                }
                symbol=rez+'0';
                out[k]=symbol; ///Ставим символ в строку
                out[j]=out[t+1];
                j=j+1;
                for (long i = j; i < v1; ++i) ///Убираем ненужные два символа
```

```
out[i] = out[i + 1];
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    t=0;
if (out[t] == '=') ///Ecau əmo =
    x=out[k]-'0'; //Переводим два операнда в инт
    y=out[j]-'0';
    if (((x == 1) \&\& (y == 1)) \mid | ((x == 0) \&\& (y == 0))) //Cчитаем результат
    ///и переводим символ
        rez = 1;
    }
    else
    {
        rez = 0;
    }
    symbol=rez+'0';
    out[k]=symbol; /\!/\!/\!\mathit{Cmasum} cumson s cmpoky
    for (long i = j; i < v1; ++i) ///Убираем ненужные два символа
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    --v1;
    t=0;
}
if (out[t] == '-') ///Ecnu əmo -
    x\text{=}out\, [k]\text{-}{}^{\text{'}0}\text{'}; \ /\!/ \mbox{Переводим два операнда в инт}
    y=out[j]-'0';
    if ((x == 1) && (y == 0)) ///Считаем результат и переводим символ
        rez = 0;
    }
    else
    {
        rez = 1;
    }
```

```
symbol=rez+'0';
    out[k]=symbol; ///Ставим символ в строку
    for (long i = j; i < v1; ++i) ///Убираем ненужные два символа
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    t=0;
}
if (out[t] == '^') ///Ecau əmo ^
    x=out[k]-'0'; //Переводим два операнда в инт
    y=out[j]-'0';
    rez = x * y; ///Считаем результат и переводим символ
    symbol=rez+'0';
    out[k]=symbol; ///Ставим символ в строку
    for (long i = j; i < v1; ++i) ///Убираем ненужные два символа
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    t=0;
if (out[t] == '!') ///Ecnu əmo !
    y=out[j]-'0'; //Переводим операнд в инт
    if (y == 1) ///Считаем результат и переводим символ
        rez = 0;
    }
    else
    {
        rez = 1;
    symbol=rez+'0'; ///Ставим символ в строку
    out[j]=symbol;
    for (long i = j+1; i < v1; ++i) ///Убираем ненужный символа
    {
```

```
out[i] = out[i + 1];
                  --v1;
                  t=0;
             }
         }
         t++;
    }
    v1=1;
    while (out[v]!='\setminus 0')
         if (out[v] >= '0' && out[v] <= '1')</pre>
         {
             1=out[v]-'0';
             v1=v1*1;
         }
         v++;
    symbol=v1+'0';
    return symbol;
}
```

## 0.2.3 Алгоритм составления таблицы истинности

В этом параграфе описан алгоритм составления таблицы истинности. Канонично таблицы истинности имееют вид (где а и b - это операнды, a + - это логическая операция "И"):

a	b	a+b
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Можно заметить, что количество строк в таблице - число, равное квадрату количества переменных, а каждая строка - порядковый номер от 0 до этого квадрата. На основе этих данных, составим алгоритм, описанный в следующем пункте.

## 0.2.4 Общий принцип работы алгоритма

В общем виде алгоритм выглядит так:

На вход мы получаем строку, состоящую из последовательно идущих

операндов и операций, количество переменных заранее известно. Прежде всего, мы возводим в квадрат количество переменных, то есть узнаем количество наших "строк". Далее, поочередно идем от 0 до квадрата количества переменных, попутно останавливаясь на каждом числе. При остановке мы переводим порядковую цифру в бинарную систему, получаяя при этом "ячейки"нашей таблицы, и присваиваем эти значения числам. Если выход подпрограммы будет 1, то увеличиваем общий овет а единицу и печатаем ответ, иначе все остается неизменным.

#### Реализация таблицы истинности в моей программе

В данном разделе представлен листинг моей подпрограммы для реализации алгоритма таблицы истинности.

```
void f(char* out, char y) //Функция таблицы истинности(готова)
{
    int i=0, size, j=0, f=0, t=1; ///Счетчики
    int a=0, h=0, g=0, v=0, c=0;
    char out1[200];//Буффер массива
    char symbol;///Cumeon
    output = fopen("data_out.txt", "w");
    if (output == NULL)
    {
        printf("Eror [cant open output file");
    size = 1 << kol;///Узнаем количество строк в таблице истинности
    v=strlen(out);
    for(a = 0; a < size; a++)//\Pi poходим каждую строку в таблице
    {
        for (f = 0; f < v; f++)//Kudaem основную строку в буффер
            out1[f] = out[f];
        out1[f]='\0';
        for (i = kol - 1; i \ge 0; i--)//\Pi poxodum каждый разряд,
        ///исходя из количества переменных, для перебора возможных комбинаций
        for(c = 0; c < strlen(out); c++)</pre>
                if (((out1[j] >= 'a' && out1[j] <= 'z') || (out1[c] >= 'a' && out1[c] <= 'z'))
                if ((out1[c] >= 'a' && out1[c] <= 'z') || (out1[c] >= 'A' && out1[c] <= 'Z'))
                        j=c;
                    h=j+1;
                    while (out1[h]!='\0') /// В этом цикле ищем похожие переменные
                        if (out1[h] == out1[j])//Находим - ставим на их значение константу
```

```
g = (a >> i) & 1;
                             symbol = g + '0';
                             out1[h] = symbol;
                             h++;
                        }
                        h++;
                    }
                    g = (a >> i) \& 1; ///Ставим константу в искомую переменную
                    symbol = g + '0';
                    out1[j] = symbol;
                    j++;
                    break;
                }
            }
        }
        if (digit(out1) == '1')//Если выражение истинно
            counter++;///То повышаем значение счетчика
            fprintf(output, "%d", t);
            fprintf(output, ". ");
            for (i = kol - 1; i >=0; i--)
            {
                fprintf(output, "%d ", ((a>>i)&1) );//И печатаем этот ответ в файл
            }
            fprintf(output, "\n");
            t++;
        }
    }
}
```

#### 0.2.5 Алгоритм проверки синтаксиса

Главной задачей данного алгоритма является проверка базовых синтаксических ошибок. Например: 1) два идущих подряд операнда или две идущех подряд операции, 2) забытая скобка, 3) сразу же закрытая скобка.

#### Реализация проверки синтаксиса в моей программе

В данном разделе представлен листинг моей подпрограммы для реализации алгоритма проверки синтаксиса.

```
int check(char* a1) ///Функция проверки синтаксиса (готова)
{
   int i=0, j=0;
   for (i=0; i<strlen(a1); i++)///Пока строка не закончится, проверяем
   {
```

```
if (a1[i] == '(') ///Ecnu мы нашли (, то
{
///
   j=i+1;
   if (a1[j] == ')')//Если за ней сразу идет ), то ошибка
       printf("Syntax Eror [there is a ) right after the (]!");
       return 0;
   }
   ///
   else
   {
       while (a1[j]!='\setminus 0')
       {
           if (a1[j] == ')')//Ecru мы находим ), то все правильно, иначе - ошибка
               goto metka;
           j++;
       printf("Syntax Eror [there is no a ) after the (]!");
       return 0;
       ///
       metka:;
       j++;
       ///printf(" ");
   }
}
j=i+1;
///идут подряд, то оши6ка
///
{
   if ((a1[j])='a' \&\& a1[j]<='z') \mid | (a1[j]>='A' \&\& a1[j]<='Z'))
       printf("Syntax Eror[there is a letter right after the another one]!");
       return 0;
}
if (a1[i]>='0' && a1[i]<='9')//Ecnu две константы идут подряд, то ошибка
   if (a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9')
       printf("Syntax Eror[there is a digit right after the another one]!");
       return 0;
   }
}
if (a1[i]=='^' || a1[i]=='+' || a1[i]=='-' || a1[i]=='=' || a1[i]=='!') ///Ecnu \ \partial \theta e
///операции идут подряд , то ошибка (доделать вариант ошибки -!x1)
   if (a1[j]=='^' || a1[j]=='+' || a1[j]=='-' || a1[j]=='=')
```

## 0.2.6 Служебные подпрограммы

В данном разделе представлены подпрограммы, которые, на мой взгляд, не нуждаются в комментариях, они выполняют сугубо служебную функцию.

```
char convert(char* a1) ///Функция перевода переменных (готова)
{
    int i=0, j=0, h=0, k=0, v1=0;
    ///v1 = strlen(a1);
    while (a1[i]!='\0') //Тут заменяем двухсимвольные переменные на односимвольные
        if (a1[i] == 'x')
        {
            j=i+1;
            k=i+2;
            if (a1[j] == '1')
                a1[i] = 'a';
            if (a1[j] == '2')
                a1[i] = 'b';
            if (a1[j] == '3')
                a1[i] = 'c';
            if (a1[j] == '4')
                a1[i] = 'd';
            if (a1[j] == '5')
                a1[i] = 'e';
            if (a1[j] == '6')
                a1[i] = 'f';
            if (a1[j] == '7')
                a1[i] = 'g';
            if (a1[j] == '8')
                a1[i] = 'h';
            if (a1[j] == '9')
                a1[i] = 'i';
            if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '0')
                a1[i] = 'B';
            if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '1')
                a1[i] = 'C';
            if (a1[j] == '1' && a1[k] == '2')
                a1[i] = 'D';
```

```
if (a1[j] == '1' && a1[k] == '3')
        a1[i] = 'K';
    if ((a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9') \&\& (a1[k] >= '0' \&\& a1[k] <= '9'))
        for ( h=j; h< strlen(a1); ++h) ///Убираем ненужный символ
          a1[h] = a1[h + 1];
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) ///Убираем ненужный символ
          a1[h] = a1[h + 1];
    }
    else
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) //Убираем ненужный символ
         a1[h] = a1[h + 1];
    }
}
if (a1[i] == 'y')
    j=i+1;
    if (a1[j] == '1')
       a1[i] = 'j';
    if (a1[j] == '2')
        a1[i] = 'k';
    if (a1[j] == '3')
        a1[i] = 'l';
    if (a1[j] == '4')
        a1[i] = 'm';
    if (a1[j] == '5')
        a1[i] = 'n';
    if (a1[j] == '6')
        a1[i] = 'o';
    if (a1[j] == '7')
        a1[i] = 'p';
    if (a1[j] == '8')
        a1[i] = 'q';
    if (a1[j] == '9')
        a1[i] = 'r';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '0')
        a1[i] = 'E';
    if (a1[j] == '1' && a1[k] == '1')
        a1[i] = 'F';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '2')
        a1[i] = 'G';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '3')
```

```
a1[i] = 'L';
    if ((a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9') \&\& (a1[k] >= '0' \&\& a1[k] <= '9'))
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) //Убираем ненужный символ
        {
          a1[h] = a1[h + 1];
        }
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) ///Убираем ненужный символ
          a1[h] = a1[h + 1];
    }
    else
    {
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) ///Убираем ненужный символ
          a1[h] = a1[h + 1];
        }
    }
}
if (a1[i] == 'z')
{
    j=i+1;
    if (a1[j] == '1')
        a1[i] = 's';
    if (a1[j] == '2')
        a1[i] = 't';
    if (a1[j] == '3')
        a1[i] = 'u';
    if (a1[j] == '4')
        a1[i] = 'v';
    if (a1[j] == '5')
        a1[i] = 'w';
    if (a1[j] == '6')
        a1[i] = 'x';
    if (a1[j] == '7')
        a1[i] = 'y';
    if (a1[j] == '8')
        a1[i] = 'z';
    if (a1[j] == '9')
        a1[i] = 'A';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '0')
        a1[i] = 'H';
    if (a1[j] == '1' && a1[k] == '1')
        a1[i] = 'I';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '2')
        a1[i] = 'J';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '3')
        a1[i] = 'M';
```

```
if ((a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9') \&\& (a1[k] >= '0' \&\& a1[k] <= '9'))
                for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) ///Убираем ненужный символ
                  a1[h] = a1[h + 1];
                for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) ///Убираем ненужный символ
                  a1[h] = a1[h + 1];
            }
            else
            {
                for ( h = j; h < strlen(a1); ++h) ///Убираем ненужный символ
                  a1[h] = a1[h + 1];
            }
        }
        i++;
    }
}
void every (char* a1) //\Phiункция сцепления в строку (готова)
    int i=0, j=0;
    for (i=0; i<strlen(a1); i++)</pre>
        all[all_int]=a1[i];///Сцепляем строку в одну большую
        all_int++;
    }
    ///all_int++;
    all[all_int]=';';//И разделяем их точкой с запятой
    all_int++;
}
int amount (char* digits) ///Функция плодсчета переменных (готова)
{
    int h=0, v=0;
    unsigned char sym;
    while (digits[v]!='\setminus 0')
        sym=digits[v];
        h=sym;
        c[h]++;
        v++;
    }
}
```

## 0.3 Общий листинг программы

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
char st[80];
char all[256];
int n = 80;
int kol = 0;
int counter = 0;
int all_int=0;
int c[256] = \{0\};
FILE* input;
FILE* output;
char digit (char* out);
void f(char* out, char y) ///Функция таблицы истинности
{
    int i=0, size, j=0, f=0, t=1;
    int a=0, h=0, g=0, v=0, c=0;
    char out1[200];
    char symbol;
    output = fopen("data_out.txt", "w");
    if (output == NULL)
    {
        printf("Eror [cant open output file");
    }
    size = 1 << kol;
    v=strlen(out);
    for(a = 0; a < size; a++)
        j=0;
        for (f = 0; f < v; f++)
            out1[f] = out[f];
        out1[f]='\0';
        for (i = kol - 1; i >= 0; i--)
        for(c = 0; c < strlen(out); c++)</pre>
            if (((out1[j] \ge 'a' \&\& out1[j] \le 'z') || (out1[c] \ge 'a' \&\& out1[c] \le 'z')) ||
            ((out1[j] >= 'A' && out1[j] <= 'Z') || (out1[c] >= 'A' && out1[c] <= 'Z')))
                if ((out1[c] >= 'a' && out1[c] <= 'z') || (out1[c] >= 'A' && out1[c] <= 'Z'))
                    h=j+1;
```

```
while (out1[h]!='\0')
                         if (out1[h] == out1[j])
                             g = (a >> i) & 1;
                             symbol = g + '0';
                             out1[h] = symbol;
                             h++;
                         }
                        h++;
                    }
                    g = (a >> i) & 1;
                    symbol = g + '0';
                    out1[j] = symbol;
                    j++;
                    break;
                }
            }
        }
        if (digit(out1) == '1')
            counter++;
            fprintf(output, "%d", t);
            fprintf(output, ". ");
            for (i = kol - 1; i >=0; i--)
                fprintf(output, "%d ", ((a>>i)&1) );
            fprintf(output, "\n");
            t++;
        }
    }
}
int priority (char a) //\Phiункция выявления приоритета
{
    int n=0;
    switch (a)
    {
    case '!':
        { n = 5; break; }
    case '^':
        { n = 4; break; }
    case '+':
        { n = 3; break; }
    case '-':
    case '=':
        { n = 2; break; }
    case '(':
```

```
{ n = 1; break; }
    return n;
}
void operation_plus (int *top, int x) ///\Phiункция для заноса операций в стэк
{
    *top=*top+1;
    st[*top]=x;
}
char operation_minus (int *top)
    char x;
    x=st[*top];
    *top=*top-1;
    return x;
}
char opz(char* a, char* out, int top, int k, int p) ///Функция преобразования в ОПЗ
    int i=0, j=0, r, v=0;
    int h;
    unsigned char sym;
    int c[256]={0};
    char digits[256];
    while (a[k]!='\setminus 0')
        if (a[k]==')')
            while( st[top]!='(' )
                 out[p++]=operation_minus(&top);
            operation_minus(&top);
        }
        if (( a[k] >= 'a' \&\& a[k] <= 'z') || ( a[k] >= 'A' \&\& a[k] <= 'Z'))
            out [p++]=a[k];
        }
        if (a[k] >= 0' && a[k] <= 9')
        {
            out [p++]=a[k];
        }
        if ( a[k] == '(' )
            operation_plus(&top, '(');
```

```
}
        if ( a[k] == '+' || a[k] == '-' || a[k] == '-' || a[k] == '=' || a[k] == '!' )
             if ( top==0 )
             {
                 operation_plus(&top, a[k]);
             }
             else
             }
                 if ( priority(st[top]) < priority(a[k]) )</pre>
                     operation_plus(&top, a[k]);
                 }
                 else
                 {
                     while ( priority(st[top]) >= priority(a[k]) )
                          out[p++]=operation_minus(&top);
                     operation_plus(&top, a[k]);
                 }
            }
        }
        k++;
    }
    while(top!=0 \mid \mid top > 0)
        out[p++]=operation_minus(&top);
    out [p++] = 0;
    return *out;
}
char digit (char* out) ///Функция счета
    int t=0, j=0, k=0, v=0, l=0, v1=0;
    int x, y, rez=0;
    char symbol;
    v1=strlen(out);
    t=0;
    while (out[t]!='\setminus 0')
        while (out[t]!=';')
        {
        ///t++;
```

```
if ((out[t] != '+') || (out[t] != '=') || (out[t] != '-') || (out[t] != '^')
|| (out[t] != '!'))
{
    t++;
}
if ((out[t] == '+') || (out[t] == '=') || (out[t] == '-') || (out[t] == '^-')
|| (out[t] == '!'))
    j=t-1;
    k=t-2;
    if (out[t] == '+')
        x=out[k]-'0';
        y=out[j]-'0';
        if ((x == 1) && (y == 1))
            rez = 1;
        }
        else
        {
            rez = x+y;
        }
        symbol=rez+'0';
        out[k]=symbol;
        out[j]=out[t+1];
        j=j+1;
        for (long i = j; i < v1; ++i)
          out[i] = out[i + 1];
        }
        for (long i = j; i < v1; ++i)
          out[i] = out[i + 1];
        --v1;
        t=0;
    if (out[t] == '=')
    {
        x=out[k]-'0';
        y=out[j]-'0';
        if (((x == 1) \&\& (y == 1)) || ((x == 0) \&\& (y == 0)))
        {
            rez = 1;
        }
        else
        {
            rez = 0;
```

```
symbol=rez+'0';
    out[k]=symbol;
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    }
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    --v1;
    t=0;
}
if (out[t] == '-')
    x=out[k]-'0';
    y=out[j]-'0';
    if ((x == 1) \&\& (y == 0))
        rez = 0;
    }
    else
    {
        rez = 1;
    symbol=rez+'0';
    out[k]=symbol;
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    for (long i = j; i < v1; ++i)
      out[i] = out[i + 1];
    }
    --v1;
    t=0;
}
if (out[t] == '^')
    x=out[k] - '0';
    y=out[j]-'0';
    rez = x * y;
    symbol=rez+'0';
    out[k]=symbol;
    for (long i = j; i < v1; ++i)
```

```
out[i] = out[i + 1];
            }
            --v1;
            for (long i = j; i < v1; ++i)
              out[i] = out[i + 1];
            }
            --v1;
            t=0;
        }
        if (out[t] == '!')
            y=out[j]-'0';
            if (y == 1)
                rez = 0;
            }
            else
            {
                rez = 1;
            }
            symbol=rez+'0';
            out[j]=symbol;
            for (long i = j+1; i < v1; ++i)
              out[i] = out[i + 1];
            --v1;
            t=0;
        }
    }
    }
    t++;
}
v1=1;
while (out[v]!='\setminus 0')
    if (out[v] >= '0' \&\& out[v] <= '1')
    {
        l=out[v]-'0';
        v1=v1*1;
    }
    v++;
symbol=v1+'0';
```

```
return symbol;
}
int amount (char* digits) //Функция плодсчета переменных
{
    int h=0, v=0;
    unsigned char sym;
    while (digits[v]!='\0')
        sym=digits[v];
        h=sym;
        c[h]++;
        v++;
    }
}
void every (char* a1) //Функция сцепления в строку
    int i=0, j=0;
    for (i=0; i<strlen(a1); i++)</pre>
    {
        all[all_int] = a1[i];
        all_int++;
    }
    ///all_int++;
    all[all_int]=';';
    all_int++;
}
int check(char* a1) ///Функция проверки синтаксиса
    int i=0, j=0;
    for (i=0; i<strlen(a1); i++)</pre>
        if (a1[i] == '(')
        {
            j=i+1;
            if (a1[j] == ')')
                 printf("Syntax Eror [there is a ) right after the (]!");
                 return 0;
            }
            else
            {
                 while (a1[j]!='\setminus 0')
                 {
                     if (a1[j] == ')')
                         goto metka;
```

```
j++;
                 printf("Syntax Eror [there is no a ) after the (]!");
                 return 0;
                metka:;
                 j++;
                 ///printf(" ");
            }
        }
        j=i+1;
        if ((a1[i]>='a' && a1[i]<='z') || (a1[i]>='A' && a1[i]<='Z'))
            if ((a1[j])='a' \&\& a1[j]<='z') \mid | (a1[j]>='A' \&\& a1[j]<='Z'))
                printf("Syntax Eror[there is a letter right after the another one]!");
                 return 0;
            }
        }
        if (a1[i] >= '0' \&\& a1[i] <= '9')
            if (a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9')
                 printf("Syntax Eror[there is a digit right after the another one]!");
                 return 0;
        }
        if (a1[i]=='^' || a1[i]=='+' || a1[i]=='-' || a1[i]=='=' || a1[i]=='!')
            if (a1[j]=='^' || a1[j]=='+' || a1[j]=='-' || a1[j]=='=')
                 printf("Syntax Eror[there is a operation right after the another one]!");
                 return 0;
            }
        }
    }
}
char convert(char* a1)
    int i=0, j=0, h=0, k=0, v1=0;
    ///v1=strlen(a1);
    while (a1[i]!='\setminus0')
        if (a1[i] == 'x')
            j=i+1;
            k=i+2;
            if (a1[j] == '1')
                 a1[i] = 'a';
```

```
if (a1[j] == '2')
        a1[i] = 'b';
    if (a1[j] == '3')
        a1[i] = 'c';
    if (a1[j] == '4')
        a1[i] = 'd';
    if (a1[j] == '5')
        a1[i] = 'e';
    if (a1[j] == '6')
        a1[i] = 'f';
    if (a1[j] == '7')
        a1[i] = 'g';
    if (a1[j] == '8')
        a1[i] = 'h';
    if (a1[j] == '9')
        a1[i] = 'i';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '0')
        a1[i] = 'B';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '1')
        a1[i] = 'C';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '2')
        a1[i] = 'D';
    if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '3')
        a1[i] = 'K';
    if ((a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9') \&\& (a1[k] >= '0' \&\& a1[k] <= '9'))
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
          a1[h] = a1[h + 1];
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
          a1[h] = a1[h + 1];
    }
    else
    }
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
          a1[h] = a1[h + 1];
    }
}
if (a1[i] == 'y')
    j=i+1;
    if (a1[j] == '1')
        a1[i] = 'j';
    if (a1[j] == '2')
```

```
a1[i] = 'k';
    if (a1[j] == '3')
        a1[i] = '1';
    if (a1[j] == '4')
        a1[i] = 'm';
    if (a1[j] == '5')
        a1[i] = 'n';
    if (a1[j] == '6')
        a1[i] = 'o';
    if (a1[j] == '7')
        a1[i] = 'p';
    if (a1[i] == '8')
        a1[i] = 'q';
    if (a1[j] == '9')
        a1[i] = 'r';
    if (a1[j] == '1' && a1[k] == '0')
        a1[i] = 'E';
    if (a1[j] == '1' && a1[k] == '1')
        a1[i] = 'F';
    if (a1[j] == '1' && a1[k] == '2')
        a1[i] = 'G';
    if (a1[j] == '1' && a1[k] == '3')
        a1[i] = 'L';
    if ((a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9') \&\& (a1[k] >= '0' \&\& a1[k] <= '9'))
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
          a1[h] = a1[h + 1];
        }
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
          a1[h] = a1[h + 1];
    }
    else
    {
        for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
          a1[h] = a1[h + 1];
    }
}
if (a1[i] == 'z')
{
    j=i+1;
    if (a1[j] == '1')
        a1[i] = 's';
    if (a1[j] == '2')
        a1[i] = 't';
```

```
if (a1[j] == '3')
                a1[i] = 'u';
            if (a1[j] == '4')
                a1[i] = 'v';
            if (a1[j] == '5')
                a1[i] = 'w';
            if (a1[j] == '6')
                a1[i] = 'x';
            if (a1[j] == '7')
                a1[i] = 'y';
            if (a1[j] == '8')
                a1[i] = 'z';
            if (a1[j] == '9')
                a1[i] = 'A';
            if (a1[j] == '1' && a1[k] == '0')
                a1[i] = 'H';
            if (a1[j] == '1' && a1[k] == '1')
                a1[i] = 'I';
            if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '2')
                a1[i] = 'J';
            if (a1[j] == '1' \&\& a1[k] == '3')
                a1[i] = 'M';
            if ((a1[j] >= '0' \&\& a1[j] <= '9') \&\& (a1[k] >= '0' \&\& a1[k] <= '9'))
                for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
                  a1[h] = a1[h + 1];
                for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
                  a1[h] = a1[h + 1];
            }
            else
            {
                for ( h = j; h < strlen(a1); ++h)
                  a1[h] = a1[h + 1];
            }
        }
        i++;
    }
}
int main()
{
    int top=0;
    char a[80],
```

```
symbol,
     out[256];
char *a1;
int k=0,
    i=0,
    p=0;
counter =0;
input = fopen("data.txt", "r");
if (input == NULL)
    printf("Eror");
    return 0;
while (1)
{
    a1 = fgets (a, sizeof(a), input);
    if (a1 == NULL)
        if(feof(input)!=0)
        {
            break;
        }
        else
        {
            printf("Eror");
            break;
    }
    if(a1[strlen(a1)-1]=='\n')
        a1[strlen(a1)-1]='\0';
    convert(a1);
    if (check(a1) == 0)
    {
        return 0;
    }
    amount(a1);
    opz(a1, out, top, k, p);
    every(out);
}
for (i=0; i< 256; i++)
    if ((i>=65 && i<=90) || (i>=97 && i<=122))
        if(c[i]>0)
            kol++;
f(all, symbol);
printf("Answer: "); printf("%d\n", counter);
printf("Number of letters: "); printf("%d\n", kol);
printf("*Press Enter to stop the programm*");
```