

Использование стека для вычисления выражений

Стеки и постфиксная нотация

Стек



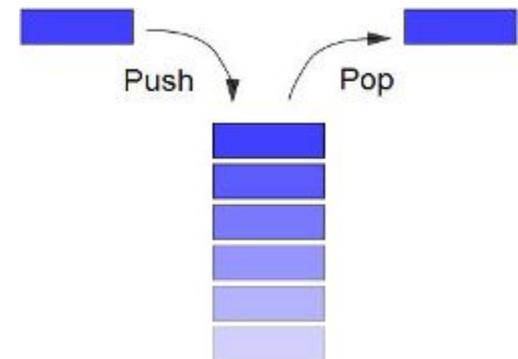
Стек – это линейная структура данных, в которой добавление и удаление элементов возможно только с одного конца (**вершины стека**). *Stack* = кipa, куча, стопка (англ.)

LIFO = Last In – First Out

«Кто последним вошел, тот первым вышел».

Операции со стеком:

- 1) добавить элемент на вершину (*Push* = втолкнуть);
- 2) снять элемент с вершины (*Pop* = вылететь со звуком).



Пример задачи

Задача: вводится символьная строка, в которой записано выражение со скобками трех типов: `[]`, `{ }` и `()`. Определить, верно ли расставлены скобки (не обращая внимания на остальные символы). Примеры:

`[()] { } [[[({)]] }`

Упрощенная задача: то же самое, но с одним видом скобок.

Решение: счетчик вложенности скобок. Последовательность правильная, если в конце счетчик равен нулю и при проходе не разу не становился отрицательным.

`(()) ()`
1 2 1 0 1 0

`(())) (`
1 2 1 0 -1 0

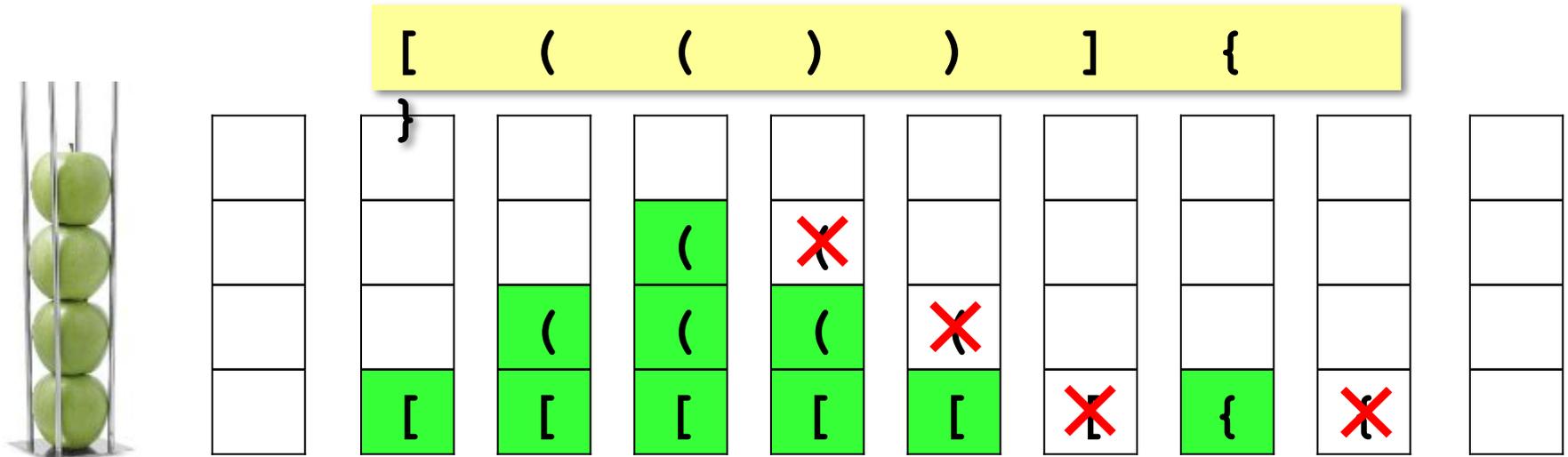
`(()) (`
1 2 1 0 1



Можно ли решить исходную задачу так же, но с тремя счетчиками?

`[({)] }`
(: 0 1 0
[: 0 1 0
{: 0 1 0

Решение задачи со скобками



Алгоритм:

- 1) в начале стек пуст;
- 2) в цикле просматриваем все символы строки по порядку;
- 3) если очередной символ – открывающая скобка, заносим ее на вершину стека;
- 4) если символ – закрывающая скобка, проверяем вершину стека: там должна быть **соответствующая** открывающая скобка (если это не так, то ошибка);
- 5) если в конце стек не пуст, выражение неправильное.

Реализация стека (массив)

Структура-стек:

```
const MAXSIZE = 100;
struct Stack {
    char data[MAXSIZE]; // стек на 100 символов
    int  size;          // число элементов
};
```

Добавление элемента:

```
int Push ( Stack &S, char x )
{
    if ( S.size == MAXSIZE ) return 0;
    S.data[S.size] = x;
    S.size ++;
    return 1;
}
```

ошибка:
переполнение
стека

добавить элемент

нет ошибки

Реализация стека (массив)

Снятие элемента с вершины:

```
char Pop ( Stack &S )
{
if ( S.size == 0 ) return char(255);
S.size --;
return S.data[S.size];
}
```

ошибка:
стек пуст

Пустой или нет?

```
int isEmpty ( Stack &S )
{
if ( S.size == 0 )
    return 1;
else return 0;
}
```

```
int isEmpty ( Stack &S )
{
return (S.size == 0);
}
```

Программа

```
void main()
{
    char br1[3] = { '(', '[', '{' };
    char br2[3] = { ')', ']', '}' };
    char s[80], upper;
    int i, k, error = 0;
    Stack S;
    S.size = 0;
    printf("Введите выражение со скобками > ");
    gets ( s );
    ... // здесь будет основной цикл обработки
    if ( ! error && (S.size == 0) )
        printf("\nВыражение правильное\n");
    else printf("\nВыражение неправильное\n");
}
```

открывающие
скобки

закрывающие
скобки

то, что сняли со стека

признак ошибки

Обработка строки (основной цикл)

```
for ( i = 0; i < strlen(s); i++ )
{
  for ( k = 0; k < 3; k++ )
  {
    if ( s[i] == br1[k] ) // если открывающая скобка
    {
      Push ( S, s[i] ); // втолкнуть в стек
      break;
    }
    if ( s[i] == br2[k] ) // если закрывающая скобка
    {
      upper = Pop ( S ); // снять верхний элемент
      if ( upper != br1[k] ) error = 1;
      break;
    }
  }
  if ( error ) break;
}
```

цикл по всем символам строки s

цикл по всем видам скобок

ошибка: стек пуст или не та скобка

была ошибка: дальше нет смысла проверять

Реализация стека (список)

Структура узла:

```
struct Node {
    char data;
    Node *next;
};
typedef Node *PNode;
```

Добавление элемента:

```
void Push (PNode &Head, char x)
{
    PNode NewNode = new Node;
    NewNode->data = x;
    NewNode->next = Head;
    Head = NewNode;
}
```

Реализация стека (список)

Снятие элемента с вершины:

```
char Pop (PNode &Head) {
    char x;
    PNode q = Head;
    if ( Head == NULL ) return char(255);
    x = Head->data;
    Head = Head->next;
    delete q;
    return x;
}
```

стек пуст

Изменения в основной программе:

```
Stack S;
S.size = 0;
...
if ( ! error && (S.size == 0) )
    printf("\nВыражение правильное\n");
else printf("\nВыражение неправильное \n");
```

PNode S = NULL;

(S == NULL)

Вычисление арифметических выражений

Как вычислять автоматически:

$$(a + b) / (c + d - 1)$$

Инфиксная запись

(знак операции **между** операндами)



необходимы скобки!

Префиксная запись (знак операции **до** операндов)

$$/ \quad \begin{array}{c} a + \\ b \end{array} \quad c + d - 1$$

польская нотация,
[Jan Łukasiewicz](#) (1920)



скобки не нужны, можно однозначно
вычислить!

Постфиксная запись (знак операции **после** операндов)

$$\begin{array}{c} a + \\ b \end{array} \quad c + d - 1$$

обратная польская нотация,
[F. L. Bauer](#) F. L. Bauer and [E. W. Dijkstra](#)

Запишите в постфиксной форме

$$(32 * 6 - 5) * (2 * 3 + 4) / (3 + 7 * 2)$$

$$(2 * 4 + 3 * 5) * (2 * 3 + 18 / 3 * 2) * (12 - 3)$$

$$(4 - 2 * 3) * (3 - 12 / 3 / 4) * (24 - 3 * 12)$$

Вычисление выражений

Постфиксная форма:

$x = a b + c d + 1 - /$

					d		1		
		b		c	c	c+d	c+d	c+d-1	
	a	a	a+b	a+b	a+b	a+b	a+b	a+b	x

Алгоритм:

- 1) взять очередной элемент;
- 2) если это не знак операции, добавить его в стек;
- 3) если это знак операции, то
 - взять из стека два операнда;
 - выполнить операцию и записать результат в стек;
- 4) перейти к шагу 1.

Получение постфиксной формы из скобочной с помощью стека

Во-вторых, получение обратной польской записи из исходного выражения может осуществляться весьма просто на основе предложенного Дейкстрой алгоритма. Для этого вводится понятие стекового приоритета операций:

Операция	Приоритет
(0
)	1
+ -	2
* /	3
Возведение в степень	4

Получение постфиксной формы из скобочной с помощью стека

Просматривается исходная строка символов слева направо, операнды сразу переписываются в выходную строку, а знаки операций заносятся в стек так:

- а) если стек пуст, то операция из входной строки переписывается в стек;
- б) если очередной символ из исходной строки есть открывающая скобка, то он проталкивается в стек;
- в) закрывающая круглая скобка выталкивает все операции из стека до ближайшей открывающей скобки, сами скобки в выходную строку не переписываются, а уничтожают друг друга.
- г) операция выталкивает из стека все операции с большим или равным приоритетом в выходную строку, после чего сама операция заталкивается в стек;

Процесс получения обратной польской записи выражения $(A+B)*(C+D)-E$:

Просматриваемый

символ	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
Входная строка	(A	+	B)	*	(C	+	D)	-	E
Состояние стека	((+(+(*	(*	(+(+(*	-	-
Выходная строка		A		B	+		C		D	+	*	E	-

На C++ можно и нужно использовать библиотеки STL:

```
#include <stack>
#include <string>
#include <cmath>
using namespace std;
int calc(string r){...}
string revpol(string s){...}
main(){  string s,r;
        getline(cin,s);
        r=revppol(s);
        cout<<r<<endl;
        cout<<calc(r);
}
```

```

string revpol(string s){ string r="",p="()+-*/^"; stack<char> v;
    int j=0,k,q[7]={0,1,2,2,3,3,4};
    for(auto e:s){
        if(e>='0'&&e<='9') r+=e;
        else {
            if(v.empty()||e=='(') v.push(e);
            else if(e==')'){
                while(v.top()!='(') {r+=v.top();v.pop();}
                v.pop(); }
            else{ k=q[p.find(e)];
                while(!v.empty()&&v.top()!='('&&k<=q[p.find(v.top())])
                    { r+=v.top();v.pop(); }
                v.push(e); }
        }
    }
    while(!v.empty()){r+=v.top();v.pop();}
    return r;
}

```

```
int calc(string r){ // для однозначных операндов >=0
    stack<int> v;int a,b;
    for(auto e:r){
        if(e>='0' and e<='9')
            v.push(e-'0');
        else {b=v.top(); v.pop(); a=v.top(); v.pop();
            if(e=='+')v.push(a+b);
            if(e=='-')v.push(a-b);
            if(e=='*')v.push(a*b);
            if(e=='/')if(b==0){cout<<"Error /0!";return 0;}
            else v.push(a/b);
            if(e=='^')v.push(pow(a,b));} }
    if(!v.empty()){a=v.top(); v.pop();return a;} else return 0;
}
```

Конец фильма
