

15. АЛГОРИТМЫ ОБРАБОТКИ ДАННЫХ

Оглавление

§15.1 Преобразование выражения в обратной польской записи с использованием стека	1
§15.2 Алгоритм вычисления выражения, записанного в обратной польской записи	4
§15.3 Программная реализация алгоритма вычисления выражения, записанного в обратной польской записи	5

§15.1 Преобразование выражения в обратной польской записи с использованием стека

Как правило арифметические выражения удобно преобразовывать в обратную польскую запись (ОПЗ), чтобы избавиться от скобок, содержащихся в выражении. Выражения, преобразованные в ОПЗ, можно вычислять последовательно, слева направо.

Существует два наиболее известных способа преобразования в ОПЗ. Рассмотрим коротко каждый из них:

Нам понадобится стек для переменных типа `char`, т.к. исходное выражение мы получаем в виде строки.

Рассматриваем поочередно каждый символ:

1. Если этот символ - число (или переменная), то просто помещаем его в выходную строку.

2. Если символ - знак операции (+, -, *, /), то проверяем приоритет данной операции. Операции умножения и деления имеют наивысший приоритет (допустим он равен 3). Операции сложения и вычитания имеют меньший приоритет (равен 2). Наименьший приоритет (равен 1) имеет открывающая скобка.

Получив один из этих символов, мы должны проверить стек:

а) Если стек 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 стек.

б) Если символ, находящийся на вершине стека имеет приоритет, больший или равный приоритету текущего символа, то извлекаем символы из стека в выходную строку до тех пор, пока выполняется это условие; затем переходим к пункту а).

3. Если текущий символ - открывающая скобка, то помещаем ее в стек.

4. Если текущий символ - закрывающая скобка, то извлекаем символы из стека в выходную строку до тех пор, пока не встретим в стеке открывающую скобку (т.е. символ с приоритетом, равным 1), которую следует просто уничтожить. Закрывающая скобка также уничтожается.

Если вся входная строка разобрана, а в стеке еще остаются знаки операций, извлекаем их из стека в выходную строку.

Рассмотрим алгоритм на примере простейшего выражения:
Дано выражение:

$$a + (b - c) * d$$

Рассмотрим поочередно все символы:

Таблица 15.1 – Последовательное преобразование выражений

Символ	Действие	Состояние выходной строки после совершенного действия	Состояние стека после совершенного действия
a	'a' - переменная. Помещаем ее в выходную строку	a	пуст
+	'+' - знак операции. Помещаем его в стек (поскольку стек пуст, приоритеты можно не проверять)	a	+
('(' - открывающая скобка. Помещаем в стек.	a	+ (
b	'b' - переменная. Помещаем ее в выходную строку	a b	+ (

-	'-' - знак операции, который имеет приоритет 2. Проверяем стек: на вершине находится символ '(', приоритет которого равен 1. Следовательно мы должны просто поместить текущий символ '-' в стек.	a b	+ (-
c	'c' - переменная. Помещаем ее в выходную строку	a b c	+ (-
)	')' - закрывающая скобка. Извлекаем из стека в выходную строку все символы, пока не встретим открывающую скобку. Затем уничтожаем обе скобки.	a b c -	+
*	'*' - знак операции, который имеет приоритет 3. Проверяем стек: на вершине находится символ '+', приоритет которого равен 2, т.е. меньший, чем приоритет текущего символа '*'. Следовательно мы должны просто поместить текущий символ '*' в стек.	a b c -	+ *
d	'd' - переменная. Помещаем ее в выходную строку	a b c - d	+ *

Теперь вся входная строка разобрана, но в стеке еще остаются знаки операций, которые мы должны просто извлечь в выходную строку. Поскольку стек - это структура, организованная по принципу LIFO, сначала извлекается символ '*', затем символ '+'.

Итак, мы получили конечный результат:

a b c - d * +

§15.2 Алгоритм вычисления выражения, записанного в обратной польской записи

Для реализации этого алгоритма используется стек для чисел (или для переменных, если они встречаются в исходном выражении). Алгоритм очень прост. В качестве входной строки мы теперь рассматриваем выражение, записанное в ОПЗ:

1. Если очередной символ входной строки - число, то кладем его в стек.
2. Если очередной символ - знак операции, то извлекаем из стека два верхних числа, используем их в качестве операндов для этой операции, затем кладем результат обратно в стек.

Когда вся входная строка будет разобрана в стеке должно остаться одно число, которое и будет результатом данного выражения.

Рассмотрим этот алгоритм на примере выражения:

$$7\ 5\ 2 - 4 * +$$

Рассмотрим поочередно все символы:

Таблица 15.2 – Последовательное вычисление выражения в ОПЗ

Символ	Действие	Состояние стека после совершенного действия
7	'7' - число. Помещаем его в стек.	7
5	'5' - число. Помещаем его в стек.	7 5
2	'2' - число. Помещаем его в стек.	7 5 2
-	'-' - знак операции. Извлекаем из стека 2 верхних числа (5 и 2) и совершаем операцию $5 - 2 = 3$, результат которой помещаем в стек	7 3
4	'4' - число. Помещаем его в стек.	7 3 4
*	'*' - знак операции. Извлекаем из стека 2 верхних числа (3 и 4) и совершаем операцию $3 * 4 = 12$, результат которой помещаем в стек	7 12
+	'+' - знак операции. Извлекаем из стека 2 верхних числа (7 и 12) и совершаем операцию $7 + 12 = 19$, результат которой помещаем в стек	19

Теперь строка разобрана и в стеке находится одно число 19, которое является результатом исходного выражения.

§15.3 Программная реализация алгоритма вычисления выражения, записанного в обратной польской записи

Для реализации алгоритма преобразования и вычисления выражения в обратной польской записи требуется определить класс «Оператор»:

Листинг 15.1

1	public class Operator
2	{
3	public int priority;
4	public string symbol;
5	public Operator(string symbol, int priority)
6	{
7	this.priority = priority;
8	this.symbol = symbol;
9	}
10	}

Свойство `priority` будет отвечать за хранение приоритета операции, свойство `symbol` – знака операции.

Контейнерный класс для хранения операторов, используемых в арифметических выражениях:

Листинг 15.2 – Контейнерный класс для хранения операторов

1	public class ContainerOperator
2	{
3	public static List<Operator> operators = new List<Operator>();
4	public static void Add_Operators(Operator op)
5	{
6	operators.Add(op);
7	}
8	public static Operator Find_Operator(string s)
9	{
10	foreach (var item in operators)
11	{
12	if(item.symbol == s)
13	{
14	return item;
15	}
16	}

17	return null;
18	}
19	}

Программная реализация алгоритма преобразования выражения в обратной польской записи с использованием стека представлена в листинге 15.3. Здесь `operators_stack` – это стек, хранящий объекты класса `Operator`, а `input_string` – выходная строка (переменная строкового типа).

Листинг 15.3

1	foreach (char c in textBox1.Text)
2	{
3	if (Char.IsDigit(c))
4	{
5	this.input_string += c;
6	continue;
7	}
8	if (c == '+' c == '-' c == '*' c == '/')
9	{
10	if (this.operators_stack.Count == 0)
11	{
12	this.operators_stack.Push(Convert.ToString(c));
13	continue;
14	}
15	else if (this.operators_stack.Count != 0)
16	{
17	if (ContainerOperator.Find_Operator (this.operators_stack.Peek()).priority < ContainerOperator.Find_Operator (Convert.ToString(c)).priority)
18	{
19	this.operators_stack.Push(Convert.ToString(c));
20	continue;
21	}
22	}
23	if (this.operators_stack.Count != 0)
24	{
25	if (ContainerOperator.Find_Operator (this.operators_stack.Peek()).priority < ContainerOperator.Find_Operator (Convert.ToString(c)).priority)
26	{
27	continue;
28	}

29	try
30	{
31	while (ContainerOperator.Find_Operator (this.operators_stack.Peek()).priority >= ContainerOperator.Find_Operator (Convert.ToString(c)).priority)
32	{
33	this.input_string += this.operators_stack.Pop();
34	}
35	}
36	catch
37	{
38	}
39	if (this.operators_stack.Count == 0)
40	{
41	this.operators_stack.Push(Convert.ToString(c));
42	continue;
43	}
44	else if (this.operators_stack.Count != 0)
45	{
46	if (ContainerOperator.Find_Operator (this.operators_stack.Peek()).priority < ContainerOperator.Find_Operator (Convert.ToString(c)).priority)
47	{
48	this.operators_stack.Push(Convert.ToString(c));
49	continue;
50	}
51	}
52	}
53	}
54	if (c == '(')
55	{
56	this.operators_stack.Push(Convert.ToString(c));
57	continue;
58	}
59	if (c == ')')
60	{
61	while (this.operators_stack.Peek() != "(")
62	{
63	this.input_string += this.operators_stack.Pop();
64	}
65	this.operators_stack.Pop();
66	continue;

67	}
68	}
69	while (this.operators_stack.Count != 0)
70	{
71	input_string += this.operators_stack.Pop();
72	}

Программная реализация алгоритма вычисления выражения, записанного в обратной польской записи:

Листинг 15.4

1	foreach (char c in this.input_string)
2	{
3	if (Char.IsDigit(c))
4	{
5	this.operators_stack.Push(Convert.ToString(c));
6	continue;
7	}
8	else if (!Char.IsDigit(c))
9	{
10	if (c == '+')
11	{
12	temp = (Convert.ToString(Convert.ToInt32 (Convert.ToString(this.operators_stack.Pop())) Convert.ToInt32(Convert.ToString (this.operators_stack.Pop()))));
13	}
14	else if (c == '-')
15	{
16	this.ro = Convert.ToInt32(Convert.ToString (this.operators_stack.Pop()));
17	this.lo = Convert.ToInt32(Convert.ToString (this.operators_stack.Pop()));
18	temp = (Convert.ToString(this.lo - this.ro));
19	}
20	else if (c == '*')
21	{
22	temp = (Convert.ToString(Convert.ToInt32 (Convert.ToString(this.operators_stack.Pop())) Convert.ToInt32(Convert.ToString (this.operators_stack.Pop()))));
23	}
24	else if (c == '/')
25	{
26	this.ro = Convert.ToInt32(Convert.ToString

	(this.operators_stack.Pop()));	
27	this.lo = Convert.ToInt32(Convert.ToString (this.operators_stack.Pop()));	
28	temp = (Convert.ToString(this.lo / this.ro));	
29	}	
30	this.operators_stack.Push(temp);	
31	}	
32	}	
33	label_Result.Text Convert.ToString(this.operators_stack.Pop());	=

Так как операция вычитания и деления не обладают свойством коммутативности, при их обработке используется две целочисленные переменные – lo и ro. Эти переменные представляют собой левый и правый операнд данных арифметических операций.