Алгоритмы и структуры данных.

Лектор: Игорь Мамай @igor_mamay Редактор: Андрей Тищенко @AndrewTGk

2024/2025

Содержание

1	Формула оценки
2	Структуры данных
	2.1 Линейные структуры данных
	2.1.1 Массив
	2.1.2 Список
	2.1.3 Стек
	2.1.4 Очередь
	2.1.5 Вектор
3	Матчасть для анализа сложности
	3.1 Метод потенциалов анализа сложности
	3.2 Символы Ландау

1 Формула оценки



2 Структуры данных

Определение

Абстракный тип данных— объект с определённым набором операций, реализация этих операций умалчивается.

Структура данных — реализация абстрактного типа данных.

2.1 Линейные структуры данных

2.1.1 Массив

Определение

Массив — структура данных, хранящая набор значений (элементов массива) последовательно в памяти.

Реализации массивов в С++

```
typename T arr[20];
std::array<typename T, 20> arr;
```

2.1.2 Список

Определение

Односвязный список — структура данных, состоящая из элементов одного типа, каждый элемент хранит в себе указатель на следующий элемент.

Двусвязный список — односвязный список, каждый элемент которого дополнительно хранит в себе указатель на предыдущий элемент.

Реализация двух видов списков в С++

```
template < class T>
struct LinkedList { // односвязный список
    // Обязательно сюда красоту какую-то напишу
};

template < typename T>
struct LinkedListNode {
    // Обязательно сюда красоту какую-то напишу
};
```

Замечание

В рамках курса подразумевается, что в программе сохраняется указатель на начало и конец списка.

Элементы списка не обязаны храниться в памяти последовательно.

2.1.3 Стек

Свойства

LIFO (last in, first out)

Различные реализации стэка на С++.

```
struct ArrayBasedStack;
struct ListBasedStack;
std::deque;
```

Разновидности

Стек с минимумом — сохраняется дополнительный стек, сохраняющий минимумы на префиксах.

2.1.4 Очередь

Свойства

FIFO (first in, first out)

Различные реализации очереди на С++.

```
struct ArrayBasedQueue;
struct ListBasedQueue;
struct DequeBasedQueue;
struct DoubleStackQueue;
```

2.1.5 Вектор

Свойства

Выделяет какое-то базовое количество памяти по умолчанию (зависит от компилятора). Сохраняется указатель на начало, конец используемой пользователем памяти и конец аллоцированной памяти.

Когда конец используемой пользователем памяти совпадает с концом аллоцированной памяти, аллоцируется кусок памяти в 1.5 или 2 (зависит от компилятора) раза больше.

При выполнении n вызовов метода push_back вектор перезапишет себя не более $\log n$ раз. В такой ситуации количество перезаписанных элементов α удовлетворяет неравенству:

$$\alpha \leqslant 1 + \ldots + \frac{n}{2} + n \approx 2n = O(n)$$

3 Матчасть для анализа сложности

3.1 Метод потенциалов анализа сложности

Определение

 Φ ункцией потенциала можно называть произвольную функцию, которая зависит от параметров структуры данных.

3.2 Символы Ландау

Определение

Функция f(x) называется *оценкой сверху* функции g(x) тогда и только тогда, когда

$$\exists C > 0 \ \exists x_0 \geqslant 0 \ \forall x \geqslant x_0 : \quad |f(x)| \leqslant C |g(x)|.$$

Обозначение

$$f(x) = O\left(g(x)\right)$$

Определение

Функция f(x) называется оценкой снизу функции g(x) тогда и только тогда, когда

$$\forall \varepsilon > 0 \ \exists x_0 \ \forall x \geqslant x_0 : \quad |f(x)| \leqslant \varepsilon |g(x)|.$$

Обозначение

$$f(x) = o\left(g(x)\right)$$

Определение

Pавенство функций f(x) и g(x) выполняется при условии

$$\exists C_1, C_2 \quad (0 < C_1 < C_2) \ \exists x_0 \ \forall x \geqslant x_0 : \quad C_1 |g(x)| \leqslant |f(x)| \leqslant C_2 |g(x)|.$$

Обозначение

$$f(x) = \Theta\left(g(x)\right)$$