

1 Простые структуры данных

Требования к структуре данных:

- От СД мы хотим обработку каких-то наших запросов.
- online-offline. Бывает, что мы знаем все запросы, бывает, что мы узнаем запрос только тогда, когда отвечаем на предыдущий
- При обсуждении времени работы отделяется время на препроцессинг и на последующие ответы на запросы (query).

1.1 Data structure / interface

Структура данных — это какой-то математический объект, который умеет отвечать на наши запросы конкретным способом. Красно-черное дерево — это структура данных.

Интерфейс — это объект, с которым может взаимодействовать пользователь, который каким-то образом умеет отвечать на наши запросы (пользователю все равно, как, его волнует только то, что интерфейс реализует, и за какое время(память) он это делает). *std :: set* — это интерфейс.

Итератор — это специальный объект, отвечающий непосредственно за ячейку в структуре данных. Для того, чтобы удалить элемент, мы должны иметь итератор на этот элемент. Т.е. удаление по ключу работает за $O(\text{erase})$, а удаление по значению за $O(\text{find}) + O(\text{erase})$

list Списки бывают двусвязными, односвязными, циклическими. У каждого элемента есть ссылка на следующий (и иногда на предыдущий), а также есть отдельный глобальный указатель на начало списка.

stack Стек — структура данных, которая умеет делать добавление в конец, удаление из конца, взятие последнего элемента, за $O(1)$.

queue Очередь — структура данных, которая умеет делать добавление в конец, удаление из начала, взятие первого элемента, за $O(1)$.

deque Двусторонняя очередь — структура данных, которая умеет делать добавление, удаление и взятие элемента с любого конца последовательности, за $O(1)$.

priority_queue Очередь с приоритетами ака куча — структура данных, которая умеет делать добавление, удаление, и быстрые операции с минимумом, представляющая из себя дерево с условием $\text{parent}(u) = v \rightarrow \text{value}(v) \leq \text{value}(u)$.

Все эти структуры реализуются как на массиве (храним последовательную память и указатели на начало/конец), так и на списках (что на самом деле является тем же самым, что и на массиве, просто ссылка вперед эквивалентна $a_i \rightarrow a_{i+1}$ в терминологии массивов, *прим. автора*).

Структура данных на массиве кратно быстрее аналогичной на ссылках, потому что массив проходит по кэшу и не требует дополнительной памяти.

| data structure | add | delete | pop | find | top | build | min | get by index |
|----------------|-------------|-------------|-------------|-------------|--------|---------------|--------|--------------|
| stack | $O(1)$ | - | $O(1)$ | - | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(n)$ | - |
| dynamic array | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(n)$ | $O(1)$ |
| queue | $O(1)$ | - | $O(1)$ | - | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(n)$ | - |
| deque | $O(1)$ | - | $O(1)$ | - | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(n)$ | $O(1)$ |
| linked list | $O(1)$ | $O(1)$ | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(n)$ | $O(n)$ |
| sorted array | $O(n)$ | $O(n)$ | $O(1)$ | $O(\log n)$ | $O(1)$ | $O(n \log n)$ | $O(1)$ | $O(1)$ |
| priority_queue | $O(\log n)$ | $O(\log n)$ | $O(\log n)$ | $O(1)$ | $O(n)$ | $O(1)$ | - | |

1.2 Двоичная куча

Реализация двоичной кучи на массиве — создаем массив размера sz , и создаем ребра $i \rightarrow 2 \cdot i$, $i \rightarrow 2 \cdot i + 1$.

От такой кучи мы хотим:

- `insert(x)`
- `get_min()`
- `extract_min()`
- `erase`
- `change = {decrease_key, increase_key}`

Для такой кучи мы реализуем *sift_up*(x), *sift_down*(x) — просеивание вниз и вверх. Процедура должна устранить конфликты с элементом x . Остальные операции умеют реализовываться через нее.

$$insert = add_leaf + sift_up$$

$$extract_min = swap(root, last) + last - 1 + sift_down(root)$$

$$erase = decrease_key(-\infty) + extract_min$$

Отдельно отметим построение кучи за $O(n)$ — *sift_down* поочередно для всех элементов $n, n - 1, \dots, 1$.

```
void sift_up(int v) { // v >> 1 <=> v / 2
    if (key[v] < key[v >> 1]) {
        swap(key[v], key[v >> 1]);
        sift_up(v >> 1);
    }
}

void sift_down(int v, int size) { // indexes [1, size]
    if (2 * v > size) {
        return;
    }
    int left = 2 * v;
    int right = 2 * v + 1;
    int argmin = v;
```

```
    if (key[v] > key[left]) {  
        argmin = left;  
    }  
    if (right <= size && key[right] < key[argmin]) {  
        argmin = right;  
    }  
    if (argmin == v) {  
        return;  
    }  
    swap(key[v], key[argmin]);  
    sift_down(argmin, size);  
}
```