

# Структуры данных

Борис Золотов (Б09, Б11)

Михаил Иванов (Б07, Б08)

Иван Казменко (Б01, Б05)

Владислав Макаров (Б01, Б02, Б03, Б05)

Мария Радионова (Б06)

Арина Филимонова (Б10)

Санкт-Петербургский Государственный Университет  
Факультет математики и компьютерных наук

Среда, 12 ноября 2025 года

# Содержание

- 1 Система  
непересекающихся  
множеств
  - Задача
  - Цвета множеств
  - Корневые деревья
  - Эвристика о сжатии путей
  - Эвристика о рангах
  - Эвристика о размерах
  - Две эвристики
- 2 Дерево отрезков
  - Задача
  - Задача посложнее
  - Корневая эвристика
  - Двухуровневое разбиение
  - Дерево отрезков
  - Смежная задача

# Содержание

- 1 Система непересекающихся множеств
  - Задача
  - Цвета множеств
  - Корневые деревья
  - Эвристика о сжатии путей
  - Эвристика о рангах
  - Эвристика о размерах
  - Две эвристики
- 2 Дерево отрезков
  - Задача
  - Задача посложнее
  - Корневая эвристика
  - Двухуровневое разбиение
  - Дерево отрезков
  - Смежная задача

# Задача

Задача:

- Рассмотрим граф из  $n$  вершин, изначально без рёбер.
- В него добавляются рёбра по одному.
- Мы хотим следить за компонентами связности в этом графе.

# Задача

Задача:

- Рассмотрим граф из  $n$  вершин, изначально без рёбер.
- В него добавляются рёбра по одному.
- Мы хотим следить за компонентами связности в этом графе.
- Для очередного ребра:
  - Если ребро соединяет вершины из одной компоненты связности, ничего не делать.
  - Если ребро соединяет вершины из разных компонент связности, объединить их в одну.
  - Выдать, что из этого произошло.
- Возможно, иногда мы ещё хотим узнавать, в какой компоненте связности лежит вершина.
- Такая структура называется «система непересекающихся множеств» (СНМ) или «disjoint set union» (DSU).

# Цвета множеств: решение

Решение:

- Пусть у каждой вершины есть цвет.
- Изначально вершина  $i$  имеет цвет  $i$ .

## Цвета множеств: решение

Решение:

- Пусть у каждой вершины есть цвет.
- Изначально вершина  $i$  имеет цвет  $i$ .
- Если очередное ребро соединяет вершины одного цвета, ничего не делаем.

## Цвета множеств: решение

Решение:

- Пусть у каждой вершины есть цвет.
- Изначально вершина  $i$  имеет цвет  $i$ .
- Если очередное ребро соединяет вершины одного цвета, ничего не делаем.
- Если очередное ребро соединяет вершины разных цветов, перекрашиваем все вершины одного цвета в другой.

## Цвета множеств: КОД

```
1  struct Dsu {
2      vector <int> c;
3      int n;
4
5      Dsu (int n_) {
6          n = n_;
7          c = vector <int> (n);
8          iota (c.begin (), c.end (), 0);
9      }
10
11     bool unite (int u, int v) {
12         if (c[u] == c[v])
13             return false;
14         for (int i = 0; i < n; i++)
15             if (c[i] == c[u])
16                 c[i] = c[v];
17         return true;
18     }
19 };
```

## Цвета множеств: код

```
1  #include <iostream>
2  #include <numeric>
3  #include <vector>
4  using namespace std;
5
6  struct Dsu { /* ... */ };
7
8  int main () {
9      int n, m;
10     cin >> n >> m;
11     Dsu dsu (n);
12     int res = n;
13     for (int j = 0; j < m; j++) {
14         int u, v;
15         cin >> u >> v;
16         u -= 1;
17         v -= 1;
18         res -= dsu.unite (u, v);
19     }
20     cout << ((res == 1) ? "YES" : "NO") << endl;
21     return 0;
22 }
```

## Цвета множеств: код

```
1  #include <iostream>
2  #include <numeric>
3  #include <vector>
4  using namespace std;
5
6  struct Dsu { /* ... */ };
7
8  int main () {
9      int n, m;
10     cin >> n >> m;
11     Dsu dsu (n);
12     int res = n;
13     for (int j = 0; j < m; j++) {
14         int u, v;
15         cin >> u >> v;
16         u -- 1;
17         v -- 1;
18         res -= dsu.unite (u, v);
19     }
20     cout << ((res == 1) ? "YES" : "NO") << endl;
21     return 0;
22 }
```

ВВОД:

3 3

1 2

1 3

2 3

ВЫВОД:

NO

Это что, баг?!

## Цвета множеств: КОД

```
1  struct Dsu {
2      vector <int> c;
3      int n;
4
5      Dsu (int n_) {
6          n = n_;
7          c = vector <int> (n);
8          iota (c.begin (), c.end (), 0);
9      }
10
11     bool unite (int u, int v) {
12         if (c[u] == c[v])
13             return false;
14         for (int i = 0; i < n; i++)
15             if (c[i] == c[u])
16                 c[i] = c[v];
17         return true;
18     }
19 };
```

ВВОД:

3 3

1 2

1 3

2 3

ВЫВОД:

NO

Это что, баг?!

## Цвета множеств: КОД

```
1  struct Dsu {
2      vector <int> c;
3      int n;
4
5      Dsu (int n_) {
6          n = n_;
7          c = vector <int> (n);
8          iota (c.begin (), c.end (), 0);
9      }
10
11     bool unite (int u, int v) {
12         if (c[u] == c[v])
13             return false;
14         int prev = c[u];
15         for (int i = 0; i < n; i++)
16             if (c[i] == prev)
17                 c[i] = c[v];
18         return true;
19     }
20 };
```

ВВОД:

3 3

1 2

1 3

2 3

ВЫВОД:

YES

## Цвета множеств: асимптотика

Дополнительная память:

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Цвета множеств: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Цвета множеств: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(1)$ .
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Цвета множеств: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(1)$ .
- Объединить два множества:  $\Theta(n)$ .
- Общее время работы:

## Цвета множеств: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(1)$ .
- Объединить два множества:  $\Theta(n)$ .
- Общее время работы:  $O(m + n^2)$ .

## Цвета множеств: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(1)$ .
- Объединить два множества:  $\Theta(n)$ .
- Общее время работы:  $O(m + n^2)$ .
- Можно довести идею с цветами до  $O(m + n \log n)$ ...

# Корневые деревья: решение

Решение:

- Организуем каждое множество как корневое дерево:
  - корень — *представитель* множества;
  - из любой вершины, кроме корня, выходит дуга;
  - из любой вершины по дугам можно дойти до корня.

# Корневые деревья: решение

Решение:

- Организуем каждое множество как корневое дерево:
  - корень — *представитель* множества;
  - из любой вершины, кроме корня, выходит дуга;
  - из любой вершины по дугам можно дойти до корня.
  - Для единообразия: пусть из корня идёт дуга в себя.

# Корневые деревья: решение

Решение:

- Организуем каждое множество как корневое дерево:
  - корень — *представитель* множества;
  - из любой вершины, кроме корня, выходит дуга;
  - из любой вершины по дугам можно дойти до корня.
  - Для единообразия: пусть из корня идёт дуга в себя.
- Изначально из каждой вершины  $i$  дуга ведёт в  $i$ .

# Корневые деревья: решение

Решение:

- Организуем каждое множество как корневое дерево:
  - корень — *представитель* множества;
  - из любой вершины, кроме корня, выходит дуга;
  - из любой вершины по дугам можно дойти до корня.
  - Для единообразия: пусть из корня идёт дуга в себя.
- Изначально из каждой вершины  $i$  дуга ведёт в  $i$ .
- Чтобы выяснить, лежат ли вершины  $u$  и  $v$  в одном множестве, найдём их представителей:  
 $u' := \text{root}(u)$ ,  $v' := \text{root}(v)$ .

# Корневые деревья: решение

Решение:

- Организуем каждое множество как корневое дерево:
  - корень — *представитель* множества;
  - из любой вершины, кроме корня, выходит дуга;
  - из любой вершины по дугам можно дойти до корня.
  - Для единообразия: пусть из корня идёт дуга в себя.
- Изначально из каждой вершины  $i$  дуга ведёт в  $i$ .
- Чтобы выяснить, лежат ли вершины  $u$  и  $v$  в одном множестве, найдём их представителей:  
 $u' := \text{root}(u)$ ,  $v' := \text{root}(v)$ .
- Если  $u' = v'$ , ничего не делаем.

# Корневые деревья: решение

Решение:

- Организуем каждое множество как корневое дерево:
  - корень — *представитель* множества;
  - из любой вершины, кроме корня, выходит дуга;
  - из любой вершины по дугам можно дойти до корня.
  - Для единообразия: пусть из корня идёт дуга в себя.
- Изначально из каждой вершины  $i$  дуга ведёт в  $i$ .
- Чтобы выяснить, лежат ли вершины  $u$  и  $v$  в одном множестве, найдём их представителей:  
 $u' := \text{root}(u)$ ,  $v' := \text{root}(v)$ .
- Если  $u' = v'$ , ничего не делаем.
- Если  $u' \neq v'$ , дугу из  $u'$  пускаем в  $v'$ , или наоборот.

## Корневые деревья: КОД

```
struct Dsu {
    vector <int> p;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector <int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    p[u] = v;
    return true;
}
```

## Наивная реализация: асимптотика

Дополнительная память:

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Наивная реализация: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Наивная реализация: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(n)$ .
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Наивная реализация: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(n)$ .
- Объединить два множества:  $O(n)$ .
- Общее время работы:

# Наивная реализация: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(n)$ .
- Объединить два множества:  $O(n)$ .
- Общее время работы:  $O(m + mn)$ .

# Эвристика о сжатии путей

Идея:

- Почему получилось медленно?
- В функции `root` мы проходим слишком длинные пути.

# Эвристика о сжатии путей

Идея:

- Почему получилось медленно?
- В функции `root` мы проходим слишком длинные пути.
- Давайте, пройдя по пути, при возвращении переткнём все дуги сразу в корень.
- Теперь изо всех вершин бывшего пути можно дойти до корня за один шаг.

# Эвристика о сжатии путей: код

```
struct Dsu {
    vector <int> p;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector <int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    p[u] = v;
    return true;
}
```

# Эвристика о сжатии путей: код

```
struct Dsu {
    vector <int> p;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector <int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return p[v] = root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    p[u] = v;
    return true;
}
```

# Эвристика о сжатии путей: асимптотика

Дополнительная память:

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о сжатии путей: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о сжатии путей: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(n)$ .
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о сжатии путей: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(n)$ .
- Объединить два множества:  $O(n)$ .
- Общее время работы:

## Эвристика о сжатии путей: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(n)$ .
- Объединить два множества:  $O(n)$ .
- Общее время работы:  $O(m + n \log n)$ .

# Эвристика о сжатии путей: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(n)$ .
- Объединить два множества:  $O(n)$ .
- Общее время работы:  $O(m + n \log n)$ .
- Идея доказательства:
  - Проходя по пути, по всем дугам  $u \rightarrow p(u)$ , кроме последней, посмотрим на размеры поддеревьев:  $s(u)$  и  $s(p(u))$ .
  - Если на каком-то шаге размер увеличился хотя бы вдвое, это могло произойти не более  $\log_2 n$  раз.
  - В противном случае, когда мы переткнули дугу  $u \rightarrow root$ , размер  $s(p(u))$  уменьшился хотя бы вдвое.
  - Поскольку  $p(u)$  уже не корень, этот размер может только уменьшаться, а значит, для каждого  $p(u)$  это также могло произойти не более  $\log_2 n$  раз.

# Эвристика о рангах

Идея:

- Почему получилось медленно?
- В функции `root` мы проходим слишком длинные пути.

# Эвристика о рангах

Идея:

- Почему получилось медленно?
- В функции `root` мы проходим слишком длинные пути.
- Давайте для каждого множества помнить его *ранг*: максимальную длину пути в нём.
- При слиянии двух множеств будем привешивать множество меньшего ранга ко множеству большего ранга.

# Эвристика о рангах

Идея:

- Почему получилось медленно?
- В функции `root` мы проходим слишком длинные пути.
- Давайте для каждого множества помнить его *ранг*: максимальную длину пути в нём.
- При слиянии двух множеств будем привешивать множество меньшего ранга ко множеству большего ранга.
- Если ранги были различны, итоговый ранг равен большему.
- Если ранги были равны, итоговый ранг увеличился на единицу.

# Эвристика о рангах: код

```
struct Dsu {
    vector <int> p;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector <int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    p[u] = v;
    return true;
}
```

# Эвристика о рангах: код

```
struct Dsu {
    vector<int> p;
    vector<int> r;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector<int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
        r = vector<int> (n, 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    if (r[u] > r[v])
        swap (u, v);
    p[u] = v;
    if (r[u] == r[v])
        r[v] += 1;
    return true;
}
```

# Эвристика о рангах: асимптотика

Дополнительная память:

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о рангах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о рангах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

# Эвристика о рангах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:

# Эвристика о рангах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .

# Эвристика о рангах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .
- Идея доказательства:
  - Время работы  $\text{root}$  равно рангу множества.
  - Чтобы получить множество ранга  $k$ , нужно слить два множества ранга  $k - 1$ .
  - Значит, во множестве ранга  $k$  не меньше  $2^k$  элементов.

# Эвристика о размерах

Идея:

- Почему получилось медленно?
- В функции `root` мы проходим слишком длинные пути.

# Эвристика о размерах

Идея:

- Почему получилось медленно?
- В функции `root` мы проходим слишком длинные пути.
- Давайте для каждого множества помнить его *размер*: количество вершин в нём.
- При слиянии двух множеств будем привешивать множество меньшего размера ко множеству большего размера.
- Размер итогового множества равен сумме старых размеров.

# Эвристика о размерах: код

```
struct Dsu {
    vector <int> p;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector <int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    p[u] = v;
    return true;
}
```

# Эвристика о размерах: код

```
struct Dsu {
    vector<int> p;
    vector<int> s;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector<int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
        s = vector<int> (n, 1);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    if (s[u] > s[v])
        swap (u, v);
    p[u] = v;
    s[v] += s[u];
    return true;
}
```

# Эвристика о размерах: асимптотика

Дополнительная память:

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о размерах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о размерах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Эвристика о размерах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:

## Эвристика о размерах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .

# Эвристика о размерах: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .
- Идея доказательства:
  - Рассмотрим вершину  $v$ . Будем следить за длиной пути от  $v$  до корня.
  - Пока представитель  $v$  не меняется, длина пути до корня не меняется.
  - Каждый раз, когда представитель  $v$  меняется, длина пути до корня увеличивается на 1.
  - Но, если представитель поменялся — значит, множество стало хотя бы в два раза больше!
  - Поэтому это могло произойти не более  $\log_2 n$  раз.

# Две эвристики

Идея:

- Можно применить одновременно эвристику в `root` и любую эвристику в `unite`.

# Две эвристики: код

```
struct Dsu {
    vector <int> p;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector <int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    p[u] = v;
    return true;
}
```

## Две эвристики: код

```
struct Dsu {
    vector<int> p;
    vector<int> r;
    int n;

    Dsu (int n_) {
        n = n_;
        p = vector<int> (n);
        iota (p.begin (), p.end (), 0);
        r = vector<int> (n, 0);
    }

    /* ... */
};
```

```
int root (int v) {
    if (p[v] == v)
        return v;
    return p[v] = root (p[v]);
}

bool unite (int u, int v) {
    u = root (u);
    v = root (v);
    if (u == v)
        return false;
    if (r[u] > r[v])
        swap (u, v);
    p[u] = v;
    if (r[u] == r[v])
        r[v] += 1;
    return true;
}
```

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:
- Общее время работы:

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .
- Оценка лучше:  $O((m + n) \log^* n)$ .

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .
- Оценка лучше:  $O((m + n) \log^* n)$ .
- Оценка ещё лучше:  $O((m + n)\alpha^{-1}(m + n))$ .

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .
- Оценка лучше:  $O((m + n) \log^* n)$ .
- Оценка ещё лучше:  $O((m + n)\alpha^{-1}(m + n))$ .
- Доказательство: Robert Endre Tarjan, «Efficiency of a Good But Not Linear Set Union Algorithm», 1975.

## Две эвристики: асимптотика

Дополнительная память:  $O(n)$ .

Время работы:

- Узнать цвет вершины:  $O(\log n)$ .
- Объединить два множества:  $O(\log n)$ .
- Общее время работы:  $O((m + n) \log n)$ .
- Оценка лучше:  $O((m + n) \log^* n)$ .
- Оценка ещё лучше:  $O((m + n)\alpha^{-1}(m + n))$ .
- Доказательство: Robert Endre Tarjan, «Efficiency of a Good But Not Linear Set Union Algorithm», 1975.
- Такие оценки доказываются для разных пар эвристики в `root` и эвристики в `unite`.

# Содержание

- 1 Система  
непересекающихся  
множеств
  - Задача
  - Цвета множеств
  - Корневые деревья
  - Эвристика о сжатии путей
  - Эвристика о рангах
  - Эвристика о размерах
  - Две эвристики
- 2 Дерево отрезков
  - Задача
  - Задача посложнее
  - Корневая эвристика
  - Двухуровневое разбиение
  - Дерево отрезков
  - Смежная задача

# Задача

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим узнавать суммы на отрезках с  $l$ -го по  $h$ -й элемент.

# Задача

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим узнавать суммы на отрезках с  $l_0$ -го по  $h_1$ -й элемент.

Наивное решение:

- Когда спрашивают сумму, считаем её циклом.
- Время:  $O(h_1 - l_0)$ .

# Задача

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим узнавать суммы на отрезках с  $lo$ -го по  $hi$ -й элемент.

Наивное решение:

- Когда спрашивают сумму, считаем её циклом.
- Время:  $O(hi - lo)$ .

Более эффективное решение:

- Посчитаем суммы на всех префиксах:  
 $s(k) = a_1 + a_2 + \dots + a_k$ .
- Быстро:  $s(i) = s(i - 1) + a_i$ .
- Теперь  $a_{lo} + \dots + a_{hi} = s(hi) - s(lo - 1)$ .
- Время:  $O(n)$  на подготовку и  $O(1)$  на запрос.

# Задача посложнее

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим узнавать суммы на отрезках с  $l$ -го по  $h$ -й элемент.
- И хотим делать  $a_i += x$  для любых  $i$  и  $x$ .

# Задача посложнее

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим узнавать суммы на отрезках с  $lo$ -го по  $hi$ -й элемент.
- И хотим делать  $a_i += x$  для любых  $i$  и  $x$ .

Наивное решение:

- Когда нужно прибавление, просто делаем его.
- Когда спрашивают сумму, считаем её циклом.
- Время:  $O(1)$  на изменение,  $O(hi - lo)$  на запрос.

# Задача посложнее

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим узнавать суммы на отрезках с  $lo$ -го по  $hi$ -й элемент.
- И хотим делать  $a_i += x$  для любых  $i$  и  $x$ .

Решение с префиксными суммами:

- Посчитаем суммы на всех префиксах:  $s(0) = 0$ ,  
 $s(i) = s(i - 1) + a_i$ .
- Теперь  $a_{lo} + \dots + a_{hi} = s(hi) - s(lo - 1)$ .
- А при прибавлении  $a_i += x$  нужно пересчитать  $s(i)$ ,  $s(i + 1)$ ,  
 $\dots$ ,  $s(n)$ .
- Время:  $O(n)$  на подготовку,  $O(n)$  на изменение и  $O(1)$  на запрос.

# Простые решения: код

```

1  int main () {
2      int n, m;
3      cin >> n >> m;
4      vector <int> a (n);
5      for (int i = 0; i < n; i++)
6          cin >> a[i];
7      Array z (a, n);
8      for (int j = 0; j < m; j++) {
9          string type;
10         cin >> type;
11         if (type == "add") {
12             int i, x;
13             cin >> i >> x;
14             z.add (i - 1, x);
15         }
16         if (type == "sum") {
17             int lo, hi;
18             cin >> lo >> hi;
19             cout << z.sum (lo - 1, hi) << endl;
20         }
21     }
22     return 0;
23 }

```

ВВОД:

```

5 6
1 2 3 4 5
sum 1 5
add 1 4
sum 2 4
add 3 6
sum 1 3
sum 4 5

```

ВЫВОД:

```

15
9
16
9

```

# Простые решения: код

```
1  struct Array {
2      vector <int> a;
3      int n;
4
5      Array (vector <int> & a_, int n_) {
6          a = a_;
7          n = n_;
8      }
9
10     void add (int pos, int val) {
11         a[pos] += val;
12     }
13
14     int sum (int lo, int hi) {
15         int res = 0;
16         for (int i = lo; i < hi; i++)
17             res += a[i];
18         return res;
19     }
20 };
```

ВВОД:

```
5 6
1 2 3 4 5
sum 1 5
add 1 4
sum 2 4
add 3 6
sum 1 3
sum 4 5
```

ВЫВОД:

```
15
9
16
9
```

# Простые решения: код

```
1  struct Array {
2      vector <int> a;
3      vector <int> s;
4      int n;
5
6      Array (vector <int> & a_, int n_) {
7          a = a_;
8          n = n_;
9          s = vector <int> (n + 1);
10         for (int i = 0; i < n; i++)
11             s[i + 1] = s[i] + a[i];
12     }
13
14     void add (int pos, int val) {
15         a[pos] += val;
16         for (int i = pos; i < n; i++)
17             s[i + 1] = s[i] + a[i];
18     }
19
20     int sum (int lo, int hi) {
21         return s[hi] - s[lo];
22     }
23 };
```

ВВОД:

```
5 6
1 2 3 4 5
sum 1 5
add 1 4
sum 2 4
add 3 6
sum 1 3
sum 4 5
```

ВЫВОД:

```
15
9
16
9
```

# Корневая эвристика

Идея:

- Разобьём последовательность длины  $n$  на  $\sqrt{n}$  отрезков длины  $\sqrt{n}$ .
- Например, последовательность длины 10 000 на 100 отрезков длины 100.
- На каждом отрезке  $k$  будем хранить сумму  $b_k$ .

# Корневая эвристика

Идея:

- Разобьём последовательность длины  $n$  на  $\sqrt{n}$  отрезков длины  $\sqrt{n}$ .
- Например, последовательность длины 10 000 на 100 отрезков длины 100.
- На каждом отрезке  $k$  будем хранить сумму  $b_k$ .
- При прибавлении  $a_i += x$ :
  - прибавим к элементу:  $a_i += x$ ;
  - прибавим к сумме:  $b_{\frac{i}{\sqrt{n}}} += x$ .
  - Время:  $O(1)$ .

# Корневая эвристика

Идея:

- Разобьём последовательность длины  $n$  на  $\sqrt{n}$  отрезков длины  $\sqrt{n}$ .
- Например, последовательность длины 10 000 на 100 отрезков длины 100.
- На каждом отрезке  $k$  будем хранить сумму  $b_k$ .
- При суммировании идём слева направо:
  - прибавляем элементы по одному, пока не дойдём до границы отрезка;
  - прибавляем целые отрезки, пока это возможно;
  - прибавляем оставшиеся элементы по одному.
- Например, чтобы найти сумму элементов от  $l_0 = 498$  до  $h_1 = 701$ , просуммируем  $a_{498} + a_{499} + a_{500} + b_6 + b_7 + a_{701}$ .
- Время:  $O(\sqrt{n})$ .

# Двухуровневое разбиение

Идея:

- Разобьём последовательность длины  $n$  на  $\sqrt[3]{n}$  отрезков длины  $(\sqrt[3]{n})^2$ .
- А каждый из них, в свою очередь, на  $\sqrt[3]{n}$  отрезков длины  $\sqrt[3]{n}$ .
- Например, последовательность длины 1000 разбиваем на 10 больших отрезков длины 100, а каждый большой отрезок — на 10 маленьких отрезков длины 10.
- На каждом большом и маленьком отрезке храним сумму.

# Двухуровневое разбиение

Идея:

- Разобьём последовательность длины  $n$  на  $\sqrt[3]{n}$  отрезков длины  $(\sqrt[3]{n})^2$ .
- А каждый из них, в свою очередь, на  $\sqrt[3]{n}$  отрезков длины  $\sqrt[3]{n}$ .
- Например, последовательность длины 1000 разбиваем на 10 больших отрезков длины 100, а каждый большой отрезок — на 10 маленьких отрезков длины 10.
- На каждом большом и маленьком отрезке храним сумму.
- При прибавлении поменяются три числа:
  - сам элемент,
  - сумма на маленьком отрезке,
  - сумма на большом отрезке.
  - Время:  $O(1)$ .

# Двухуровневое разбиение

Идея:

- Разобьём последовательность длины  $n$  на  $\sqrt[3]{n}$  отрезков длины  $(\sqrt[3]{n})^2$ .
- А каждый из них, в свою очередь, на  $\sqrt[3]{n}$  отрезков длины  $\sqrt[3]{n}$ .
- Например, последовательность длины 1000 разбиваем на 10 больших отрезков длины 100, а каждый большой отрезок — на 10 маленьких отрезков длины 10.
- На каждом большом и маленьком отрезке храним сумму.
- При суммировании сложим не более  $5 \cdot \sqrt[3]{n}$  чисел.
- Время:  $O(\sqrt[3]{n})$ .

# Дерево отрезков

Что получается в пределе? Двоичное дерево.

- Каждый отрезок разбивается на два отрезка поменьше.
- На самом нижнем уровне – отдельные элементы последовательности.
- Удобно, когда длина отрезка – степень двойки.
- Если нет – можно дополнить нулями до ближайшей.
- На каждом отрезке храним сумму.

# Дерево отрезков

Что получается в пределе? Двоичное дерево.

- Каждый отрезок разбивается на два отрезка поменьше.
- На самом нижнем уровне – отдельные элементы последовательности.
- Удобно, когда длина отрезка – степень двойки.
- Если нет – можно дополнить нулями до ближайшей.
- На каждом отрезке храним сумму.
- При прибавлении меняются  $\log_2 n$  чисел: сам элемент и суммы на всех отрезках, содержащих его.

# Дерево отрезков

Что получается в пределе? Двоичное дерево.

- Каждый отрезок разбивается на два отрезка поменьше.
- На самом нижнем уровне — отдельные элементы последовательности.
- Удобно, когда длина отрезка — степень двойки.
- Если нет — можно дополнить нулями до ближайшей.
- На каждом отрезке храним сумму.
- При прибавлении поменяются  $\log_2 n$  чисел: сам элемент и суммы на всех отрезках, содержащих его.
- При суммировании с каждой стороны — слева и справа — на каждом уровне прибавим не более одного числа. Время:  $O(\log_2 n)$ .

# Дерево отрезков: реализация

Как хранить такое дерево?

Так же, как двоичную кучу.

- Пронумеруем вершины дерева.
- Корень дерева имеет в массиве номер 1 и хранит сумму всей исходной последовательности.
- Вершина с номером  $k$  — сумма вершин с номерами  $2k$  и  $2k + 1$ .
- Будем хранить дерево в массиве, индексируя его номерами вершин.

# Дерево отрезков: КОД

```

struct SegmentTree {
    vector <int> t;
    int half;

    SegmentTree (vector <int> & a, int n) {
        half = 1;
        while (half < n) half *= 2;
        t = vector <int> (half * 2);
        for (int i = 0; i < n; i++)
            t[i + half] = a[i];
        for (int i = half - 1; i >= 1; i--)
            t[i] = t[i * 2] + t[i * 2 + 1];
    }

    /* ... */
};

```

```

void add (int pos, int val) {
    for (pos += half; pos > 0;
         pos /= 2)
        t[pos] += val;
}

int sum (int lo, int hi) {
    int res = 0;
    for (lo += half, hi += half;
         lo < hi;
         lo /= 2, hi /= 2) {
        if (lo & 1)
            res += t[lo++];
        if (hi & 1)
            res += t[--hi];
    }
    return res;
}

```

# Смежная задача

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим одновременно прибавлять число  $x$  ко всем элементам с  $l_0$ -го по  $h_i$ -й.
- И хотим узнавать, чему равно  $a_i$ .

# Смежная задача

Задача:

- Дана последовательность чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .
- Мы хотим одновременно прибавлять число  $x$  ко всем элементам с  $l$ -го по  $h$ -й.
- И хотим узнавать, чему равно  $a_i$ .

Решение: заведём похожее дерево.

- Но нужно быстро прибавлять  $x$  на целом отрезке!
- Мы уже умеем разбивать отрезок любой длины на  $O(\log n)$  отрезков, хранящихся в дереве.
- Давайте в вершины дерева, соответствующие этим отрезкам, добавлять  $x$ .
- Получится, что значение в  $a_i$  — это сумма значений в дереве на пути от  $a_i$  до корня.

## Смежная задача: КОД

```
1  int main () {
2      int n, m;
3      cin >> n >> m;
4      vector <int> a (n);
5      for (int i = 0; i < n; i++)
6          cin >> a[i];
7      AddTree z (a, n);
8      for (int j = 0; j < m; j++) {
9          string type;
10         cin >> type;
11         if (type == "add") {
12             int lo, hi, x;
13             cin >> lo >> hi >> x;
14             z.add (lo - 1, hi, x);
15         }
16         if (type == "ask") {
17             int i;
18             cin >> i;
19             cout << z.ask (i - 1) << endl;
20         }
21     }
22     return 0;
23 }
```

ВВОД:

```
5 6
1 2 3 4 5
ask 3
add 1 5 1
ask 2
add 2 4 2
ask 3
ask 5
```

ВЫВОД:

```
3
3
6
6
```

# Смежная задача: код

```
struct AddTree {
    vector <int> t;
    int half;

    AddTree (vector <int> & a, int n) {
        half = 1;
        while (half < n) half *= 2;
        t = vector <int> (half * 2);
        for (int i = 0; i < n; i++)
            t[i + half] = a[i];
    }

    /* ... */
};
```

```
int ask (int pos) {
    int res = 0;
    for (pos += half; pos > 0;
         pos /= 2)
        res += t[pos];
    return res;
}

void add (int lo, int hi, int x) {
    for (lo += half, hi += half;
         lo < hi;
         lo /= 2, hi /= 2) {
        if (lo & 1)
            t[lo++] += x;
        if (hi & 1)
            t[--hi] += x;
    }
}
```

# Дерево отрезков: повтор для сравнения

```
struct SegmentTree {
    vector<int> t;
    int half;

    SegmentTree (vector<int> & a, int n) {
        half = 1;
        while (half < n) half *= 2;
        t = vector<int> (half * 2);
        for (int i = 0; i < n; i++)
            t[i + half] = a[i];
        for (int i = half - 1; i >= 1; i--)
            t[i] = t[i * 2] + t[i * 2 + 1];
    }

    /* ... */
};
```

```
void add (int pos, int val) {
    for (pos += half; pos > 0;
         pos /= 2)
        t[pos] += val;
}

int sum (int lo, int hi) {
    int res = 0;
    for (lo += half, hi += half;
         lo < hi;
         lo /= 2, hi /= 2) {
        if (lo & 1)
            res += t[lo++];
        if (hi & 1)
            res += t[--hi];
    }
    return res;
}
```

Вопросы?

Вопросы?