

Университет ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

**Лабораторная работа №2**  
по «Алгоритмам и структурам данных»  
Базовые задачи

Выполнила:

Студентка группы Р3215

Павличенко Софья Алексеевна

Преподаватели:

Косяков М.С.

Тараканов Д.С.

Санкт-Петербург

2025

## Задача E «Коровы в стойла»

Код:

```
1 #include <iostream>
2 #include <vector>
3
4 using namespace std;
5 #define ll long long
6
7 ll canPlace(ll m, vector<ll>& cows) {
8     int k = 1, last = 0;
9     for (size_t i = 1; i < cows.size(); ++i) {
10         if (cows[i] - cows[last] >= m) {
11             k++;
12             last = i;
13         }
14     }
15     return k;
16 }
17
18 int main() {
19     ll n, k;
20     cin >> n >> k;
21     vector<ll> cows(n);
22     for (int i = 0; i < n; ++i)
23         cin >> cows[i];
24     ll l = 0, r = cows[n - 1] - cows[0] + 1, m;
25     while (r - l > 1) {
26         m = (l + r) / 2;
27         if (canPlace(m, cows) >= k)
28             l = m;
29         else
30             r = m;
31     }
32     cout << l;
33     return 0;
34 }
```

Пояснение к примененному алгоритму:

Алгоритм использует бинарный поиск по ответу: ищем максимальное расстояние между коровами. Функция `canPlace` проверяет, можно ли поставить хотя бы  $k$  коров с заданным минимальным расстоянием. Если можно, перемещаем  $l$  вправо, уменьшая отрезок поиска в два раза, иначе  $r$  влево. Так как функция монотонна (чем больше расстояние, тем меньше коров помещается), бинарный поиск работает корректно.

**Время:**  $O(N \log D)$ , где  $N$  — число стойл,  $D$  — разница между крайними стойлами.

**Память:**  $O(N)$  — для хранения координат.

## Задача F «Число»

Код:

```
1 #include <algorithm>
2 #include <iostream>
3 #include <vector>
4
5 using namespace std;
6
7 bool comp(string a, string b) {
8     return a + b > b + a;
9 }
10
11 int main() {
12     string s;
13     vector<string> ns;
14     while (cin >> s) {
15         if (!s.empty())
16             ns.push_back(s);
17     }
18     sort(ns.begin(), ns.end(), comp);
19     string res;
20     for (size_t i = 0; i < ns.size(); ++i)
21         cout << ns[i];
22     return 0;
23 }
24
```

Пояснение к примененному алгоритму:

Алгоритм читает все части числа, сортирует их с использованием компаратора, который сравнивает строки как  $a + b$  и  $b + a$ , чтобы выбрать порядок, дающий максимальное число. Затем соединяет и выводит отсортированные строки. Алгоритм работает, потому что такая сортировка гарантирует, что наиболее "выгодные" комбинации окажутся впереди.

**Время:**  $O(n \log(n \cdot m))$ , где  $n$  — количество частей,  $m$  — максимальная длина строки.

**Память:**  $O(n \cdot m)$  — для хранения всех частей.

## Задача G «Кошмар в замке»

Код:

```
1 #include <algorithm>
2 #include <iostream>
3 #include <vector>
4
5 using namespace std;
6
7 vector<int> c(26);
8 vector<int> cnt(26, 0);
9
10 bool comp(char a, char b) {
11     if ((cnt[a - 'a'] == 1) != (cnt[b - 'a'] == 1))
12         return !(cnt[a - 'a'] == 1);
13     return c[a - 'a'] > c[b - 'a'];
14 }
15
16 int main() {
17     string s;
18     cin >> s;
19     for (int i = 0; i < 26; ++i)
20         cin >> c[i];
21     vector<char> unique;
22     for (char ch : s) {
23         cnt[ch - 'a']++;
24         if (cnt[ch - 'a'] == 1)
25             unique.push_back(ch);
26     }
27     sort(unique.begin(), unique.end(), comp);
28     vector<char> res(s.size());
29     int l = 0, r = res.size() - 1;
30     for (size_t i = 0; i < unique.size(); ++i) {
31         if (cnt[unique[i] - 'a'] > 1) {
32             res[l++] = unique[i];
33             res[r--] = unique[i];
34             cnt[unique[i] - 'a'] -= 2;
35         } else
36             break;
37     }
38     for (size_t i = 0; i < unique.size(); ++i) {
39         for (int j = 0; j < cnt[unique[i] - 'a']; ++j)
40             res[l++] = unique[i];
41     }
42     for (char ch : res)
43         cout << ch;
44     return 0;
45 }
46
```

Пояснение к примененному алгоритму:

Сначала мы считываем строку и веса букв, затем подсчитываем частоту каждой буквы в строке. Для того, чтобы максимизировать вес строки, символы сортируются: сначала те, которые встречаются более одного раза, идут в начало, а среди них сортируются по убыванию их веса. Затем буквы с частотой больше одного размещаются симметрично, чтобы максимизировать расстояние между одинаковыми буквами, а оставшиеся символы размещаются в центре. В результате получается строка с максимально возможным весом.

**Время:** сначала мы выполняем подсчёт частоты символов, что занимает  $O(n)$ . Затем сортировка уникальных символов происходит за  $O(26 \log 26)$ , что является константой, так как количество уникальных символов всегда ограничено 26. Формирование результата также занимает  $O(n)$ . В итоге, сложность —  $O(n)$ , где  $n$  — длина строки.

**Память:**  $O(n)$  — для хранения строки и вспомогательных массивов (частот и результатов). Память для весов символов фиксирована и занимает  $O(26)$ , что также можно считать константой.

## Задача Н «Магазин»

Код:

```
1 #include <algorithm>
2 #include <iostream>
3 #include <vector>
4
5 using namespace std;
6
7 int main() {
8     int n, k, s = 0;
9     cin >> n >> k;
10    vector<int> a(n);
11    for (int i = 0; i < n; ++i) {
12        cin >> a[i];
13        s += a[i];
14    }
15
16    sort(a.begin(), a.end());
17
18    for (int i = n - 1; i >= 0; i -= k) {
19        if (i - k + 1 >= 0)
20            s -= a[i - k + 1];
21    }
22    cout << s;
23    return 0;
24 }
25
```

Пояснение к примененному алгоритму:

Товары сортируются по цене, и после сортировки товары разбиваются на блоки по  $k$  товаров. В каждом блоке самый дешевый товар становится бесплатным, и его цена вычитается из общей суммы. Таким образом, для каждого блока из  $k$  товаров вычитается стоимость самого дешевого товара.

**Время:**  $O(n \log n)$ , где  $n$  — количество товаров.

**Память:**  $O(n)$  — для хранения списка цен.