

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего  
образования «Национальный исследовательский университет ИТМО»

Факультет Программной Инженерии и Компьютерной Техники

**Алгоритмы и структуры данных**

**Отчет по первому блоку задач (Timus)**

Выполнил:

Марьин Григорий Алексеевич

Группа Р3212

Проверил:

Голиков Андрей Сергеевич

Санкт-Петербург

2026

## 1115. Корабли

**Суть задачи:**

Нужно разбить числа на  $m$  различных сумм.

**Решение:**

Будем рекурсивно перебирать варианты. Для начала отсортируем корабли в обратном порядке, чтобы сначала “впихнуть” большие. В рекурсию будем передавать номер ряда, для которого мы хотим составить сумму, набранную уже сумму, индекс, с которого мы смотрим корабли. При переходе к следующей итерации смотрим, может ли корабль с  $i$ -тым индексом влезть в ряд, если да, и при этом еще осталось место, то заходим в следующий этап рекурсии, но нужно набрать уже сумму не  $s$ , а  $s+v[i]$ , где  $v[i]$  - длина корабля, который только что взяли, также отметим этот корабль как использованный. Когда  $s$  станет равной нужной для ряда, то перейдем к следующему ряду. Если не удалось набрать сумму нужную, то уберем последний добавленный корабль и так далее. Алгоритм работает, тк происходит полный перебор всех вариантов разбиений, а значит один да найдется.

**Алгоритмическая сложность:**

- **Время:** худший случай  $O(2^n)$
- **Память:**  $O(n)$

**Код:**

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

int n, m;
vector<int> v;
vector<int> rows;
vector<int> used;
vector<vector<int>> ans;

bool solve(int row, int cur_sum, int st) {
    if (row == m) {
        return true;
    }

    if (cur_sum == rows[row]) {
        return solve(row + 1, 0, 0);
    }

    for (int i = st; i < n; i++) {
        if (!used[i]) {
            if (cur_sum + v[i] <= rows[row]) {
                used[i] = 1;
                ans[row].push_back(v[i]);
                if (solve(row, cur_sum + v[i], i + 1)) {
                    return true;
                }
                ans[row].pop_back();
                used[i] = 0;
            }
        }
    }
}
```

```

    }

    return false;
}

int main() {
    ios_base::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(nullptr);

    cin >> n >> m;

    v.resize(n);
    rows.resize(m);
    used.resize(n);
    ans.resize(m);

    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        cin >> v[i];
    }

    for (int i = 0; i < m; ++i) {
        cin >> rows[i];
    }

    sort(v.rbegin(), v.rend());

    if (solve(0, 0, 0)) {
        for (int i = 0; i < m; ++i) {
            cout << ans[i].size() << '\n';
            for (size_t j = 0; j < ans[i].size(); ++j) {
                cout << ans[i][j] << ' ';
            }
            cout << '\n';
        }
    }
    return 0;
}

```

## 1296. Гиперпереход

**Суть задачи:**

Найти отрезок с максимальной суммой.

**Решение:**

Будем решать динамическим программированием.  $dp[i]$  - максимальная сумма, которую можно накопить к  $i$ -тому индексу. Переход:  $dp[i] = \max(dp[i-1]+v[i], 0)$ . Если новое число уменьшить сумму, что она станет меньше нуля, то его точно не стоит брать. Ответ будет - максимальное число в массиве  $dp$ .

**Алгоритмическая сложность:**

- Время:  $O(n)$
- Память:  $O(n)$

**Код:**

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;
typedef long long int ll;
int main() {
    int n;
    cin >> n;
    if (n == 0) {
        cout << 0;
        return 0;
    }
    vector<int> v(n);
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        cin >> v[i];
    }
    vector<int> dp(n);
    dp[0] = max(v[0], 0);
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        dp[i] = max(dp[i - 1] + v[i], 0);
    }
    int ans = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        ans = max(ans, dp[i]);
    }
    cout << ans;
    return 0;
}
```