

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Федеральное государственное автономное образовательное  
учреждение высшего образования  
«Национальный исследовательский университет ИТМО»

Факультет Программной инженерии и компьютерной техники

## Решения задач блока 3

### Алгоритмам и структурам данных

Работу выполнил:

Гаврилин О.С.

Группа:

P3230

Санкт-Петербург,

2025

## 1.1

```
#include <iostream>
#include <set>
#include <unordered_map>
#include <unordered_set>
#include <vector>

using namespace std;
void solve() {
    int totalCars, maxOnFloor, totalRequests;
    cin >> totalCars >> maxOnFloor >> totalRequests;

    vector<int> requests(totalRequests);
    for (int i = 0; i < totalRequests; ++i) {
        cin >> requests[i];
    }

    const int notUsed = totalRequests + 1;
    vector<int> nextUsage(totalRequests);
    vector<int> futurePosition(totalCars + 1, notUsed);

    for (int i = totalRequests - 1; i >= 0; --i) {
        nextUsage[i] = futurePosition[requests[i]];
        futurePosition[requests[i]] = i;
    }

    unordered_set<int> floorSet;
    floorSet.reserve(maxOnFloor * 2);
    unordered_map<int, int> nextIndex;
    nextIndex.reserve(maxOnFloor * 2);
    set<pair<int, int>> usageOrder;

    int actionCount = 0;

    for (int i = 0; i < totalRequests; ++i) {
        int carId = requests[i];
        int upcoming = nextUsage[i];

        if (floorSet.count(carId)) {
            usageOrder.erase({nextIndex[carId], carId});
            nextIndex[carId] = upcoming;
            usageOrder.insert({upcoming, carId});
        } else {
            ++actionCount;
        }
    }
}
```

```

        if (floorSet.size() ==
static_cast<size_t>(maxOnFloor)) {
            auto it = prev(usageOrder.end());
            int toRemove = it->second;
            usageOrder.erase(it);
            floorSet.erase(toRemove);
            nextIndex.erase(toRemove);
        }
        floorSet.insert(carId);
        nextIndex[carId] = upcoming;
        usageOrder.insert({upcoming, carId});
    }
}

cout << actionCount;
}

int main() {
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(nullptr);
    solve();
    return 0;
}

```

**Описание:** Используя set для быстрого поиска машинки, которую можно заменить, текущий набор машинок на полу храню через unordered\_set. В цикле обновляем информацию о следующем использовании текущей машинки в очереди, обновляем данные в зависимости от того на полу она или нет.

**Сложность по времени:**  $O(P \log K)$

**Сложность по памяти:**  $O(N + P + K)$

## 2. J

```

#include <deque>
#include <iostream>
#include <string>

using namespace std;

void solve() {
    int q;
    cin >> q;
    deque<int> front_half, back_half;
}

```

```

while (q--) {
    string action;
    cin >> action;

    if (action[0] == '+') {
        int val;
        cin >> val;
        back_half.emplace_back(val);
    } else if (action[0] == '*') {
        int val;
        cin >> val;
        front_half.emplace_back(val);
    } else {
        if (!front_half.empty()) {
            cout << front_half.front() << '\n';
            front_half.pop_front();
        } else {
            cout << back_half.front() << '\n';
            back_half.pop_front();
        }
    }

    if (front_half.size() < back_half.size()) {
        front_half.push_back(back_half.front());
        back_half.pop_front();
    } else if (front_half.size() > back_half.size() + 1)
    {
        back_half.push_front(front_half.back());
        front_half.pop_back();
    }
}

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

```

**Описание:** Реализуем решение с помощью двух деков. Обычные гоблины добавляются в конец очереди, привелигерованный в середину (в данном случае конец первой половины). При вызове

“-” удаляется первый гоблин из начала очереди и проверяется front\_half, затем back\_half если первый пустой

**Сложность по времени:  $O(q)$**

**Сложность по памяти:  $O(q)$**

### 3. К

```
#include <iostream>
#include <map>
#include <vector>

using namespace std;

void solve() {
    multimap<int, int> blocks_by_size;
    map<int, int> blocks;

    auto remove = [&](const multimap<int, int>::iterator& it)
    {
        blocks.erase(it->second);
        blocks_by_size.erase(it);
    };

    auto remove_by_size = [&](const map<int, int>::iterator&
it) {
        auto it_d = blocks_by_size.find(it->second);
        while (it_d->second != it->first)
            ++it_d;
        blocks_by_size.erase(it_d);
        blocks.erase(it);
    };

    auto insert = [&](const pair<int, int>& pair) {
        blocks.insert(pair);
        blocks_by_size.insert({pair.second, pair.first});
    };

    int n, m;
    cin >> n >> m;
    vector<pair<int, int>> history(m);

    insert({1, n});

    for (int i = 0; i < m; ++i) {
```

```

int k, index = 0, size = 0;
cin >> k;

if (k > 0) {
    auto it = blocks_by_size.lower_bound(k);
    if (it == blocks_by_size.end()) {
        index = -1;
    } else {
        index = it->second;
        size = it->first - k;
        remove(it);
        if (size > 0)
            insert({index + k, size});
    }
    cout << index << '\n';
    history[i] = {k, index};
} else {
    history[i] = {k, 0};
    int idx = abs(k) - 1;
    int index_x = history[idx].second;
    int size_x = history[idx].first;

    if (index_x == -1)
        continue;

    auto it_r = blocks.lower_bound(index_x);
    auto it_l = (it_r != blocks.begin()) ? prev(it_r) :
blocks.end();

    if (it_r != blocks.end() && it_r->first == index_x +
size_x) {
        if (it_l != blocks.end() && it_l->first + it_l-
>second == index_x) {
            index = it_l->first;
            size = it_l->second + it_r->second;
            remove_by_size(it_l);
            remove_by_size(it_r);
            insert({index, size + size_x});
        } else {
            size = it_r->second;
            remove_by_size(it_r);
            insert({index_x, size + size_x});
        }
    } else {

```

```

        if (it_l != blocks.end() && it_l->first + it_l-
>second == index_x) {
            index = it_l->first;
            size = it_l->second;
            remove_by_size(it_l);
            insert({index, size + size_x});
        } else {
            insert({index_x, size_x});
        }
    }
}

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

```

**Описание:** Использую map для отображения начала свободного блока и его размера, что позволяет быстро искать соседей, multimap хранит те же блоки, но позволяет быстро находить минимально подходящий по размеру блок. Запрос на выделение памяти – ищем самый левый свободный блок с размером  $\geq k$ , если находим такой то удаляем блок из обоих контейнеров и возвращаем начало выделенного блока. Запрос на освобождение – ищем `history[|t| - 1]` пару выделенного блока и его индекса, если находим то пытаемся объединить с соседними свободными блоками слева и справа, обновляем структуры.

**Сложность по времени:**  $O(\log n)$

**Сложность по памяти:**  $O(m + n)$

#### 4. L

```

#include <deque>
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;

void solve() {
    int n, k;
    cin >> n >> k;
    vector<int> a(n);
}

```

```

    for (int& x : a)
        cin >> x;

    deque<int> dq;

    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        while (!dq.empty() && dq.front() <= i - k) {
            dq.pop_front();
        }

        while (!dq.empty() && a[dq.back()] >= a[i]) {
            dq.pop_back();
        }

        dq.push_back(i);

        if (i >= k - 1) {
            cout << a[dq.front()] << ' ';
        }
    }

    int main() {
        ios::sync_with_stdio(false);
        cin.tie(nullptr);
        solve();
        return 0;
    }

```

**Описание:** Задача сводится к тому, чтобы эффективно анализировать новое окно и заранее знать минимальные элементы в нем. При нахождении нового окна и обладании данными о старом, нам необходимо проанализировать ушедший и добавленный элементы. Дек в данном случае позволяет хранить элементы в текущем окне в порядке возрастания, что позволяет за  $O(n)$  находить следующий минимум в окне, если предыдущий был убран.

**Сложность по времени:**  $O(n)$

**Сложность по памяти:**  $O(n)$