Университет ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Лабораторная работа №3

по «Алгоритмам и структурам данных» Базовые задачи (блок 3)

Выполнила:

Студентка группы Р3230

Вавилина Е. А.

Преподаватели:

Косяков М.С.

Тараканов Д.С.

Санкт-Петербург

2025

Задача №1 «І. Машинки»

Пояснение к примененному алгоритму:

Пробежимся по всему списку машинок и будем по очереди снимать их на пол по следующим правилам (при этом будем хранить список всех машинок на полу):

- 1. Если надо снять машинку, которая уже на полу ничего не делаем.
- 2. Если машинки еще нет на полу и там еще есть место просто достанем машинку. +1 действие
- 3. Если машинка есть на полу, но места нет выберем машинку, которая встретится позже всех. Для этого заранее для каждой машинки заполним очередь ее появлений в последовательности. При каждом новом добавлении машинки независимо от условий удалим первый элемент из очереди и добавим машинку на пол с указанием номера следующего ее запроса. Из всех машинок, представленных на полу, машинка с наибольшим номером следующего запроса убирается на полку. (если больше машинка не встретится ставим номер следующей встречи равный числу машинок при счете от 0 до n). + 1 действие

Оценки:

1. Время: $O(p \cdot log k)$

Заполнение вектора paths занимает O(p). Основной цикл выполняется p раз. На каждой итерации операции c std::set (вставка, удаление, поиск) занимают O(log k), так как в худшем случае в множестве хранится до k элементов.

2. Память: **O**(**p**+**k**)

Вектор cars занимает O(p). Вектор paths содержит п очередей, суммарно хранящих р элементов (каждый индекс из cars попадает в одну из очередей). Множество current_cars хранит до k элементов. Остальное - константы

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <set>
#include <utility>
#include <vector>

int main() {
   int n = 0;
   int k = 0;
   int p = 0;
   int operations = 0;
   std::cin >> n >> k >> p;

std::vector<int> cars(p);
   std::vector<std::queue<int>> paths(n);
```

```
for (int i = 0; i < static_cast<int>(cars.size()); i++) {
    std::cin >> cars[i];
    paths[cars[i] - 1].push(i);
  std::set<std::pair<int, int>> current_cars;
  for (const int car : cars) {
    const int last_use = paths[car - 1].front();
    paths[car - 1].pop();
    const int next use = paths[car - 1].empty() ? p : paths[car - 1].front();
    if (static_cast<int>(current_cars.size()) < k && current_cars.count({last_use,</pre>
car}) == 0) {
      current cars.insert({next use, car});
      operations += 1;
      continue;
    if (current cars.count({last use, car}) != 0) {
      current_cars.erase({last_use, car});
      current_cars.insert({next_use, car});
      continue:
    if (static_cast<int>(current_cars.size()) == k && current_cars.count({last_use,
car}) == 0) {
     auto to remove = --current cars.end();
      current_cars.erase(to_remove);
      current_cars.insert({next_use, car});
      operations += 1;
  std::cout << operations;</pre>
```

Задача №2 «Ј. Гоблины и очереди»

Пояснение к примененному алгоритму:

Для заполнения очереди гоблинов разделим всю очередь на 2 двунаправленные части: первая половина и 2 половина. При этом если в очереди нечетное число элементов — в первой половине будет на 1 элемент больше. Далее действуем в зависимости от следующего лействия:

1. Если удаляем машинку – убираем первый элемент из 1 очереди. Записываем номер гоблина, который ушел из очереди.

- 2. Если в первой половине стало меньше гоблинов чем во 2 переносим первого гоблина 2 очереди в коней первой очереди.
- 3. Добавляем гоблина в конец очереди. Если во 2 очереди стало больше элементов, чем в первой переносим первого из 2 очереди в конец первой очереди.
- 4. Если гоблин встает в середину очереди ставим его в конец первой очереди. Если после этого в первой очереди стало элементов на 2 больше, чем во 2 переносим последнего гоблина из первой очереди в начало второй.

Оценки:

1. Время: **O**(**n**)

Все операции с std::deque (добавление/удаление элементов с концов) выполняются за O(1). Цикл обработки п команд выполняется за O(n), так как каждая итерация содержит константное число операций. Уравнивание середины очереди между first_half и second_half также выполняется за O(1), так как требует только переброски элементов между деками.

2. Память: **O**(**n**)

Деки first_half и second_half вместе хранят не более n элементов (по одному на каждую операцию добавления * или +). Вектор result может содержать до n элементов (если все команды -). Остальные переменные занимают константную память.

```
#include <deque>
#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
int main() {
 int n = 0;
  std::cin >> n;
  std::deque<int> first half;
  std::deque<int> second_half;
  std::vector<int> result;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    std::string curr_str;
    std::cin >> curr str;
    int curr_numb = 0;
    if (curr_str[0] == '-') {
      result.push_back(first_half.front());
      first_half.pop_front();
```

```
if (first half.size() < second half.size()) {</pre>
      first_half.push_back(second_half.front());
      second half.pop front();
 if (curr_str[0] == '*') {
    std::cin >> curr numb;
    if (first_half.size() > second_half.size()) {
      second half.push front(curr numb);
    } else {
      first_half.push_back(curr_numb);
 if (curr_str[0] == '+') {
    std::cin >> curr numb;
    second_half.push_back(curr_numb);
    if (first_half.size() < second_half.size()) {</pre>
      first_half.push_back(second_half.front());
      second half.pop front();
for (const int res : result) {
  std::cout << res << '\n';</pre>
```

Задача №3 «К. Менеджер памяти-1»

Пояснение к примененному алгоритму:

Будем хранить все блоки по следующему принципу: начало блока, размер и статус (1 -занят, 0 -свободен). Отдельно сделаем еще список пустых блоков в формате размер блока +указатель на блок. Для каждой команды будем еще хранить указатель на блок, который она заняла.

При получении новой команды:

1. Если команда добавляет блок – ищем в списке свободных блоков такой, в который поместится наш объем занятой памяти. Возьмем минимальный из всех подходящих блоков. Заменим этот блок на 2: занятый нужного размера (пойдет в список блоков) и свободный остаток, если такой остался (пойдет в список блоков и в список свободных блоков). Добавим команду в список команд со ссылкой на новый занятый блок. И в результат добавим индекс занятого блока.

Если мы не нашли подходящего свободного блока, то добавим команду в список команд без указателя на блок. К результату добавим -1.

2. Если дана команда на удаление — найдем в списке команд указатель на нужный блок. Пометим его как свободный. Посмотрим блоки слева и справа от него (если есть). Если эти блоки свободны — объединим их с текущим блоком и заменим из все на 1 большой объединенный блок. Все 3 свободных блока в списке свободных блоков так же заменим на 1 большой объединенный.

Оценки:

1. Время: **О**(**m**⋅**m**)

Перебираем т команд.

Операции с free_blocks: lower_bound, вставка, удаление — O(log m) (в худшем случае m/2 свободных блоков)

Обработка освобождения памяти: Поиск в commands (unordered_map) — O(1). Объединение с соседними блоками требует поиска элементов в free_blocks через equal_range — O(log m) (в худшем случае, т.к. может быть до m/2 блоков). Удаления элементов из free_blocks — O(1) на элемент.

Обработка выделения памяти: Поиск подходящего блока через lower_bound — O(log m). Разделение блока и вставка новых элементов — O(1).

2. Память: **O**(**m**·**n**)

blocks хранит до O(m) элементов (каждое выделение/освобождение может создавать новые блоки). commands - O(m) (по одной записи на каждую команду выделения). free_blocks - O(m) (хранит свободные блоки). result - O(m) (результаты для вывода).

```
#include <cstdlib>
#include <iostream>
#include <iterator>
#include <list>
#include <map>
#include <uple>
#include <uple>
#include <vector>

int main() {
   int n = 0;
   int m = 0;
   std::cin >> n >> m;
   std::cin.ignore();

using Block = std::tuple<int, int, int>;
```

```
std::list<Block> blocks;
std::unordered_map<int, std::list<Block>::iterator> commands;
std::multimap<int, std::list<Block>::iterator> free blocks;
std::vector<int> result;
blocks.emplace_back(1, n, 0);
free_blocks.emplace(n, prev(blocks.end()));
for (int i = 1; i <= m; i++) {
 int value = 0;
  std::cin >> value;
 if (value < 0) {
   value = std::abs(value);
    if (commands[value] == blocks.end()) {
      continue;
    auto block it = commands[value];
    auto [start, size, status] = *block_it;
    auto next_it = std::next(block_it);
    if (block_it != blocks.begin()) {
      auto prev_it = std::prev(block_it);
      auto [prev_start, prev_size, prev_status] = *prev_it;
      if (prev status == 0) {
       start = prev_start;
       size = prev_size + size;
        *block_it = {start, size, 0};
        auto same_size = free_blocks.equal_range(prev_size);
        for (auto it_map = same_size.first; it_map != same_size.second; it_map++)
          if (it map->second == prev it) {
            free_blocks.erase(it_map);
            break;
          }
        blocks.erase(prev it);
    if (next it != blocks.end()) {
      auto [next_start, next_size, next_status] = *next_it;
      if (next status == 0) {
```

```
size = next_size + size;
          *block_it = {start, size, 0};
          auto same_size = free_blocks.equal_range(next_size);
          for (auto it_map = same_size.first; it_map != same_size.second; it_map++)
{
            if (it_map->second == next_it) {
              free_blocks.erase(it_map);
              break;
          blocks.erase(next_it);
      *block_it = {start, size, 0};
      free_blocks.emplace(size, block_it);
    } else {
      auto it = free_blocks.lower_bound(value);
      if (it == free_blocks.end()) {
        commands.emplace(i, blocks.end());
        result.push_back(-1);
        continue;
      auto block it = it->second;
      auto [start, size, status] = *block_it;
      free_blocks.erase(it);
      const int new_start = start + value;
      const int new_size = size - value;
      *block_it = {start, value, 1};
      commands.emplace(i, block_it);
      if (new size > 0) {
        auto next_it = blocks.insert(std::next(block_it), {new_start, new_size,
0});
        free_blocks.emplace(new_size, next_it);
      result.push_back(start);
```

```
for (const int res : result) {
    std::cout << res << '\n';
    }
}</pre>
```

Задача №4 «L. Минимум на отрезке»

Пояснение к примененному алгоритму:

Будем хранить все уникальные элементы внутри окна. При этом для каждого элемента будем записывать, сколько раз он встречается в интервале.

При получении нового числа возьмем число, которое стояло k элементов назад, найдем его в окне и уменьшим количество повторений числа внутри интервала (т.к. мы убираем его). Если количество повторений стало равно 0 — полностью удаляем элемент. Потом добавляем новый элемент: если он уже есть в окне — увеличиваем число повторений, если нет — добавим его с числом повторений 1. Т.к. мы храним элементы в мапе — первым всегда будет самый маленький элемент (ри этом ключ — элемент, значение — число его повторений), значит после формирования каждого нового окна будем брать самый первый элемент.

Опенки:

- Время: O(n· log k)
 Основной цикл выполняется п раз. Поиск в окне O(log k).
- 2. Память: O(n + k)

Векторы data и result хранят n элементов — O(n). std::map хранит до k уникальных элементов (в худшем случае, если все элементы в окне уникальны) — O(k).

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

int main() {
   std::map<int, int> window;

   int n = 0;
   int k = 0;
   std::cin >> n >> k;

   std::vector<int> result;
   std::vector<int> data;

for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
```

```
int cur_numb = 0;
  std::cin >> cur_numb;
  data.push_back(cur_numb);
for (int i = 0; i < n; i++) {
 if (i >= k) {
    result.push_back(window.cbegin()->first);
   if (window[data[i - k]] == 1) {
     window.erase(data[i - k]);
    } else {
      window[data[i - k]] -= 1;
 if (window.find(data[i]) == window.end()) {
    window[data[i]] = 1;
  } else {
    window[data[i]] += 1;
result.push_back(window.cbegin()->first);
for (const int res : result) {
  std::cout << res << ' ';
```