Университет ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Лабораторная работа №3

по «Алгоритмам и структурам данных» Базовые задачи

Выполнил:

Студент группы Р3233

Фамилия И.О.

Шикунов Максим Евгеньевич

Преподаватели:

Косяков М.С.

Тараканов Д.С.

Санкт-Петербург 2024 Компилятор везде: Clang 17.0.1 C++ 20

Задача №I «Машинки»

Код:

```
using namespace std;
   unordered_map<size_t, deque<size_t>> indexMap;
   priority_queue<pair<size_t, size_t>> maxIndex;
   size t carsOperations[p];
        cin >> carsOperations[i];
        indexMap[carsOperations[i]].push front(i);
        if (sumi < k && carOnFloor.find(carsOperations[i]) ==</pre>
carOnFloor.end()) {
            carOnFloor.insert(carsOperations[i]);
            sumi++;
        } else if (carOnFloor.find(carsOperations[i]) != carOnFloor.end()) {
            indexMap[carsOperations[i]].pop back();
            if (indexMap[carsOperations[i]].empty()) {
                maxIndex.emplace(1000000, carsOperations[i]);
                maxIndex.emplace(indexMap[carsOperations[i]].back(),
carsOperations[i]);
        } else if (sumi == k) {
            if (sumi == 1 || i + 1 == p) {
                count++;
                deletePair = maxIndex.top();
                maxIndex.pop();
                carOnFloor.erase(deletePair.second);
                carOnFloor.insert(carsOperations[i]);
        indexMap[carsOperations[i]].pop_back();
        if (indexMap[carsOperations[i]].empty()) {
            maxIndex.emplace(1000000, carsOperations[i]);
            maxIndex.emplace(indexMap[carsOperations[i]].back(),
carsOperations[i]);
```

Пояснение к примененному алгоритму:

В этой задаче просто изначально выкладываются машинки до отказа, пока это позволяет вместимость "пола". Дальше, когда это необходимо, мы убираем машинку с пола, сначала те, которые больше не понадобятся нам, если таких нет, то мы смотрим машинку, которая в очереди стоит на самом большом расстоянии.

Сложность: $O(n \log n)$

Задача №Ј «Гоблины и очереди»

Код:

```
char input;
int number, count = 0;
list<int> goblinList;
auto mid = goblinList.begin();
    cin >> input;
        mid = goblinList.begin();
    if (input != '-') {
        if (input == '+') {
            goblinList.push front(number);
            goblinList.insert(mid, number);
        cout << goblinList.back() << endl;</pre>
        goblinList.pop back();
```

Пояснение к примененному алгоритму:

В данной задаче мы вносим поочередно гоблинов, которые приходят, а если гоблин элитный, то мы вносим по итератору, который указывает на середину листа.

Сложность: $O(n^2)$

Задача №К «Менеджер памяти-1»

Код:

```
#include <iostream>
using namespace std;
    long long operation, index;
    multiset<pair<size t, struct node*>, greater<>> freeNodes;
    struct node* operations[m];
.next = nullptr, .previous = nullptr};
    struct node* firstFreeNode = &firstNode;
    freeNodes.insert(pair(firstFreeNode->size, firstFreeNode));
        if (operation > 0) {
             if (freeNodes.begin()->first >= operation) {
                     freeNodes.begin()->second->free = false;
                     operations[i] = freeNodes.begin()->second;
                     cout << freeNodes.begin()->second->startPosition << endl;</pre>
                     freeNodes.erase(freeNodes.begin());
                     node* newNode = new node();
                     newNode->startPosition = freeNodes.begin()->second-
                     newNode->size = operation;
                     newNode->next = freeNodes.begin()->second;
                     newNode->previous = freeNodes.begin()->second->previous;
                     if (freeNodes.begin()->second->previous != nullptr) {
                         freeNodes.begin()->second->previous->next = newNode;
                     freeNodes.begin()->second->startPosition += operation;
                     freeNodes.begin()->second->previous = newNode;
```

```
freeNodes.begin()->second->size -= operation;
                    freeNodes.insert(pair(freeNodes.begin()->first -
operation, freeNodes.begin()->second));
                    freeNodes.erase(freeNodes.begin());
                    operations[i] = newNode;
                    cout << newNode->startPosition << endl;</pre>
                operations[i] = nullptr;
            index = abs(operation) - 1;
            if (operations[index] != nullptr) {
                operations[index]->free = true;
                size = operations[index]->size;
                if (operations[index]->previous != nullptr ||
operations[index]->next != nullptr) {
                    if (operations[index]->previous != nullptr) {
                        if (operations[index]->previous->free) {
                            freeNodes.erase(pair(operations[index]->previous-
>size, operations[index]->previous));
                            size += operations[index]->previous->size;
                            operations[index]->size += operations[index]-
                            operations[index]->startPosition =
operations[index]->previous->startPosition;
                            if (operations[index]->previous->previous !=
nullptr) {
                                operations[index]->previous->previous->next =
operations[index];
                            operations[index]->previous = operations[index]-
                    if (operations[index]->next != nullptr) {
                        if (operations[index]->next->free) {
                            freeNodes.erase(pair(operations[index]->next-
>size, operations[index]->next));
                            size += operations[index]->next->size;
                            operations[index]->size += operations[index]-
                            if (operations[index]->next->next != nullptr) {
                                operations[index] ->next->next->previous =
operations[index];
                            operations[index] ->next = operations[index] -
                freeNodes.insert(pair(size, operations[index]));
```

Пояснения к примененному алгоритму:

Создал структуру node, чтоб легче обрабатывать мои узлы памяти. Пусты узлы хранятся в сете, под видом пары (размер пустого места, ссылка на него). Тем самым мы за O(1) можем узнать, есть ли у нас такой узел для хранения поданных данных. При освобождении рассматриваются все случаи, при необходимости узлы совмещаются.

Сложность: $O(n \log n)$

Задача №L «Минимум на отрезке»

Код:

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <map>
using namespace std;

int main() {
    map<long, long> minMap;
    long n;
    int k;
    cin >> n >> k;
    long numbers[n];
    for (long i = 0; i < n; i++) {
        cin >> numbers[i];
    }
    for (long i = 0; i < n; i++) {
        if (i > k - 1) {
            cout << minMap.begin()->first << " ";
            if (minMap[numbers[i - k]] - 1 == 0) {
                minMap.erase(numbers[i - k]);
        } else {
                minMap[numbers[i]]++;
        }
        cout << minMap.begin()->first;
        return 0;
}
```

Пояснение к примененному алгоритму:

Просто вносим в тар числа, которые находятся в окне, на каждой итерации выводим максимальное число, когда число выходит из окна удаляет его из тар'ы

Сложность: $O(n \log n)$

Код:

```
map<string, struct directory*> childDirectory;
void print(struct directory* dir, string spaces) {
    string nextSpace = spaces + " ";
    if (!dir->childDirectory.empty()) {
            cout << spaces << it.first << endl;</pre>
            print(it.second, nextSpace);
   string path, folderName;
        current = &root;
        stringstream ss(path);
        while (getline(ss, folderName, '\\')) {
                 current->childDirectory[folderName] = new struct directory;
                 current = current->childDirectory[folderName];
    print(&root, "");
```

Пояснение к примененному алгоритму:

Используем тар, чтобы наши имена папок сортировались правильно, а также чтобы по ключу хранить ссылку на подзаголовки данной папки. Каждый итерацию мы принимаем путь, читаем название каждой папки, если нет такого названия, то создаем, иначе передаем существующую. В конце рекурсивно выводим наше дерево папок.

Сложность: O(nlogn)

Задача №1494 «Монобильярд»

Код:

Пояснение к примененному алгоритму:

В данной задаче я проверяю, какой шар вытащили, если этот шар был больше чем "наибольший закатившийся", то значит между ними должны были закатываться и шары от последнего до этого в порядке возрастания, для этого мы заносим в таком порядке в стек, чтобы они там хранились. Если приходит на проверку шар, который меньше чем наибольший, то он должен быть на вершине стека, иначе он читер.

Сложность: $O(n^2)$