

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Алгоритмы и структуры данныхка

Yandex Contest Введение в алгоритмы

Преподаватель: Косяков Михаил Сергеевич Выполнил: Ле Чонг Дат

Группа: Р3231

Часть І

Е. Коровы в стойла

1 Решение

- Если на расстоянии d мы не можем расположить коров так, чтобы минимальное расстояние между ними было $\geq d$, то, очевидно, мы не можем сделать это с помощью $d+1 \to \mathsf{M}$ ы можем выполнить двоичный поиск результатов.
- Предположим, что k киосков выбраны как $i_1,i_2,...,i_k$ соответственно. Очевидно, $i_1=1$, потому что если $i_1\neq 1$, мы все равно можем заменить i_1 на 1, потому что, очевидно, расстояние от nepsoro стойла до $stall_{i_2}$ будет больше, чем расстояние от $stall_{i_1}$ до $stall_{i_2}$. Мы проверим, существует он или нет, выбрав k stall to distance $\geq d$ или нет. При $i_1=1$, очевидно, аналогично $i_1,\,i_2$ должен быть ближайшим к i_1 стойлом, удовлетворяющим расстоянию между двумя стойлами i_1 и $i_2\geq d$. Подобно $i_3,\,i_4,\,...$, если i_k найден, то d удовлетворяется, и наоборот.

2 Реализация

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 1e5 + 10;
int n, k;
int stalls[N];
bool valid(int mid) {
    int cur = stalls[1], cnt = 1;
    for(int i = 2; i \le n; ++i)
        if (stalls[i] - cur >= mid) {
            cnt ++;
            cur = stalls[i];
        }
    return (cnt >= k);
int main() {
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0); cout.tie(0);
    cin >> n >> k;
    for(int i = 1; i <= n; ++i)</pre>
        cin >> stalls[i];
    int lo = 0, hi = 1e9, ans = 0;
    while (lo <= hi) {
        int mid = (lo + hi) >> 1;
        if (valid(mid)) {
            ans = mid;
            lo = mid + 1;
```

```
} else hi = mid - 1;
}
cout << ans;
}</pre>
```

Часть II

F. Число

1 Решение

```
A=a_1a_2a_3...a_n;\ B=b_1b_2b_3...b_m
Без ограничения общности предположим, что n \leq m.
```

- ullet Случай 1: A=B o A идет первым B или B идет первым A не имеет значения.
- Случай 2: А префикс В. Если $b_{n+1}b_{n+2}...b_m > a_1a_2...a_n$, то В перед А даст результат больше .
- Случай 3: А не является префиксом В. Если А > В находится в словарном порядке, А идет первым, и наоборот.

2 Реализация

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<string> nums;
string s;
bool compare(string a, string b) {
    for(int i = 0; i < min(a.length(), b.length()); ++i) {</pre>
        if (a[i] != b[i]) return a[i] > b[i];
    if (a.length() == b.length()) return false;
    return a.length() > b.length() ? compare(a.substr(b.length(), a.length()), b) :
compare(a, b.substr(a.length(), b.length()));
}
int main() {
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0); cout.tie(0);
    while (cin >> s) nums.emplace_back(s);
    sort(nums.begin(), nums.end(), compare);
    for(auto num: nums) cout << num;</pre>
```

Часть III

G.Кошмар в замке

1 Решение

Буква самого высокого значения должна помещать 1 букву в начало и 1 букву в конец строки. Вторая по величине буква значения должна помещать 1 букву в следующее начало и 1 букву перед концом строки, 3-е наивысшее значение, 4-е наивысшее значение, ... Остальные буквы будут помещены в середину строки нить.

2 Реализация

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
string s, head, tail;
int cnt[30];
int main() {
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0); cout.tie(0);
    cin >> s;
    vector<tuple<long long, int>> costs;
    for(int i = 0; i < 26; ++i) {
        long long cost;
        cin >> cost;
        costs.emplace_back(cost, i);
    }
    for(auto c: s) cnt[c - 'a'] ++;
    sort(costs.begin(), costs.end(), greater<tuple<long long, int>>());
    for(auto cost: costs) {
        long long val;
        int ch;
        tie(val, ch) = cost;
        if (cnt[ch] < 2) continue;</pre>
        cnt[ch] -= 2;
        head += char(ch + 'a');
        tail += char(ch + 'a');
    }
    reverse(tail.begin(), tail.end());
    for(int i = 0; i < 26; ++i)
        while (cnt[i]) {
            head += char(i + 'a');
            cnt[i] --;
    cout << head + tail;</pre>
```

}

Часть IV

Н. Магазин

1 Решение

Расположите достоинства монет в порядке возрастания. $a_1,a_2,...,a_n$. Наибольшая удаляемая сумма будет $a_{n+1-k}+a_{n+1-2*k}+a_{n+1-3*k}+...+$

2 Реализация

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 1e5 +1;
int n, k;
int a[N];
int main() {
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0); cout.tie(0);
    cin >> n >> k;
    long long tot = 0;
    for(int i = 0; i < n; ++i) {
        cin >> a[i];
        tot += a[i];
    }
    sort(a, a + n);
    for(int i = n - k; i >= 0; i -= k)
        tot -= a[i];
    cout << tot;</pre>
}
```

Часть V

Вывод

Проблемы на практике с использованием алгоритма сортировки являются обычными. Я научился использовать сортировку для решения механических проблем