

Московский авиационный институт  
(национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной  
математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №8 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: В. С. Епанешников  
Преподаватель: А. А. Кухтичев  
Группа: М8О-206Б  
Дата:  
Оценка:  
Подпись:

Москва, 2021

## Лабораторная работа №8

**Задача:** Разработать жадный алгоритм решения задачи, определяемой своим вариантом. Доказать его корректность, оценить скорость и объём затрачиваемой оперативной памяти.

Реализовать программу на языке C или C++, соответствующую построенному алгоритму. Формат входных и выходных данных описан в варианте задания.

На первой строке заданы два числа,  $N$  и  $p > 1$ , определяющие набор монет некоторой страны с номиналами  $p_0, p_1, \dots, p_{(N-1)}$ . Нужно определить наименьшее количество монет, которое можно использовать для того, чтобы разменять заданную на второй строчке сумму денег  $M$  не больше  $2^{32} - 1$  и распечатать для каждого  $i$ -го номинала на  $i$ -ой строчке количество участвующих в размене монет. Кроме того, нужно обосновать почему жадный выбор неприменим в общем случае (когда номиналы могут быть любыми) и предложить алгоритм, работающий при любых входных данных.

### **Формат входных данных**

На первой строке заданы два числа  $N$  и  $p$ , на второй строке сумма денег  $M$ .

### **Формат результата**

Для каждого  $i$ -го номинала на  $i$ -ой строчке вывести количество участвующих в размене монет.

# 1 Описание

Жадные алгоритмы - алгоритмы, предполагающие принятие локально оптимальных решений на каждом этапе, допуская, что конечное решение также окажется оптимальным. В общем случае жадные алгоритмы могут не находить глобального оптимума, однако в некоторых задачах позволяют это сделать.

Для моей задачи алгоритм выглядит так:

Вычитаем из суммы денег  $M$  наибольший номинал пока это возможно (пока число положительное). Таким образом, мы получаем оптимальное решение на каждом этапе, ведь чем больше номинал, тем меньше остаётся на размен.

## 2 Исходный код

```
1 | #include <iostream>
2 | #include <vector>
3 | #include <algorithm>
4 |
5 | int main() {
6 |     long long N, p, M;
7 |     std::cin >> N >> p >> M;
8 |     std::vector<long long> nominals;
9 |     std::vector<long long> result(N, 0);
10 |
11 |     for (int i = N - 1; i >= 0; --i) {
12 |         long long currCoin = pow(p, i);
13 |         if (M < currCoin) {
14 |             continue;
15 |         }
16 |
17 |         result[i] = M / currCoin;
18 |         M -= result[i] * currCoin;
19 |         if (M == 0) {
20 |             break;
21 |         }
22 |     }
23 |
24 |     for (int i = 0; i < N; ++i) {
25 |         std::cout << result[i] << "\n";
26 |     }
27 |
28 |     return 0;
29 | }
```

### 3 Консоль

```
MacBook:exercise_08 vladislove$ ./a.out
```

```
3 5
```

```
71
```

```
1
```

```
4
```

```
2
```

```
MacBook:exercise_08 vladislove$ ./a.out
```

```
5 3
```

```
577
```

```
1
```

```
0
```

```
1
```

```
0
```

```
7
```

## 4 Тест производительности

Для тестов я использовал утилиту `gnuplot` для построения графиков зависимости времени работы программы от количества чисел. Так же для сравнения использовал библиотеку `chrono` для замера времени.

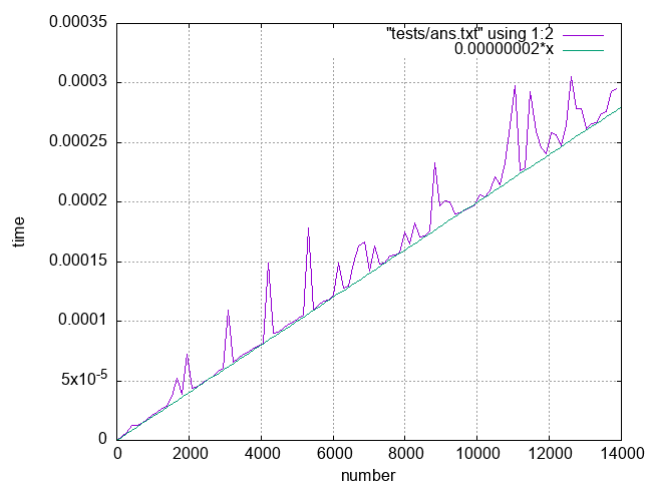


Рис. 1: Графики работы жадного алгоритма и сопоставление с линейной функцией

Как видно, сложность алгоритма линейная.

## 5 Выводы

В ходе восьмой лабораторной работы я познакомился с жадными алгоритмами. В процессе выполнения задания особых проблем не было.

## Список литературы

- [1] *Сайт с подробной документацией библиотек C++*  
URL: <https://en.cppreference.com/>
- [2] *Gnuplot и с чем его едят*  
URL: <https://habr.com/ru/company/ruvds/blog/517450/>
- [3] *ЖАДНЫЙ ПОДХОД ПРОТИВ ДИНАМИЧЕСКОГО ПРОГРАММИРОВА-*  
*НИЯ*  
URL: <http://espressocode.top/greedy-approach-vs-dynamic-programming/>