

Московский Авиационный Институт  
(Национальный Исследовательский Университет)  
Институт № 8 информационных технологий и прикладной математики  
Кафедра вычислительной математики и программирования

**Лабораторная работа №7 по курсу  
«Дискретный анализ»**

**задача о рюкзаке**

Студент: Пермяков Никита Александрович  
Группа: М80 – 208Б-19  
Вариант: 1  
Преподаватель: *Кухтичев Антон Алексеевич*  
Оценка: \_\_\_\_\_  
Дата: \_\_\_\_\_  
Подпись: \_\_\_\_\_

Москва, 2020

## **Содержание**

1. Постановка задачи
2. Метод и алгоритм решения
3. Описание программы
4. Дневник отладки
5. Тестирование производительности
6. Вывод

## Постановка задачи

**Задача:** При помощи метода динамического программирования разработать алгоритм решения задачи, определяемой своим вариантом; оценить время выполнения алгоритма и объем затрачиваемой оперативной памяти. Перед выполнением задания необходимо обосновать применимость метода динамического программирования.

Разработать программу на языке C или C++, реализующую построенный алгоритм. Формат входных и выходных данных описан в варианте задания.

**Вариант:** У вас есть рюкзак, вместимостью  $m$ , а также  $n$  предметов, у каждого из которых есть вес  $w_i$  и стоимость  $c_i$ . Необходимо выбрать подмножество  $I$ .  $|I|$  – мощность множества  $I$ .

## Метод и алгоритм решения

Динамическое программирование — метод решения задачи - разбиение на несколько одинаковых подзадач, рекуррентно связанных между собой. Задача о рюкзаке является NP-полной задачей комбинаторной оптимизации, которая не решается за полиномиальное время.

$total$  — максимальная стоимость  $j$  вещей из первых  $i$ , таких, что их суммарный вес не превышает  $k$ . То есть алгоритм будет перебирать количество предметов, которые будут в рюкзаке.

В рекуррентной формуле рассматривается два варианта: взять вещь  $j + 1$  или нет. Решение будет иметь  $n^2 * m$  состояний, в каждое можно перейти из двух других.

Так временная сложность алгоритма  $O(n^2 * m)$ .

Хранение таблицы состояний дорого по памяти, но необходимо для восстановления ответа. Поэтому сохраняем  $total[i]$  и  $total[i+1]$  и битовые множества предметов, которые оптимальны для решения подзадачи. Сложность  $O(n * m)$  по памяти.

## Описание программы

struct thing - структура хранит параметры предмета

class TrickyBackpack - класс объединяющий методы решения задачи, и поля ответа с маской.

void PutData(struct thing& thing\_item) - забор данных

void GenerateMatrix(struct thing& thing\_item) - генерация матрицы решений

void PrintResponse() - вывод ответа

поля weight, count - заданы начальными условиями задачи

## Дневник отладки

1-5) Понимание формата входных данных

6-10) Написание представление данных с помощью двух структур - векторов

11-15) Написание представление данных с помощью одной структуры и двух векторов в классе

15-30) Перепись алгоритма подсчета

30-40) Использование bitset - по другому никак

## Тестирование производительности

генератор: gen\_tests.py

Формат входных данных

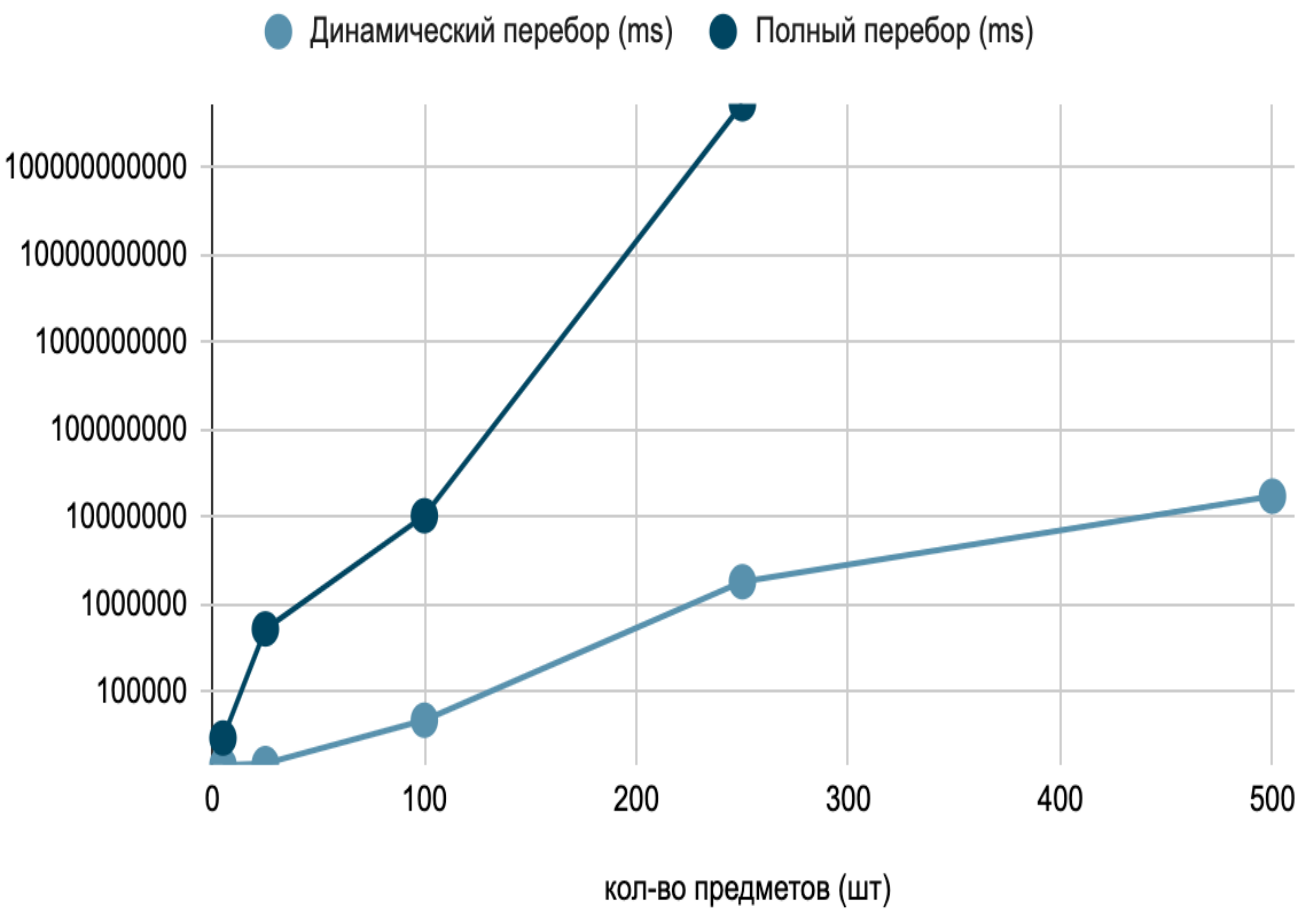
В первой строке заданы  $1 \leq n \leq 100, 1000, 10000, 100000, 1000000$  и  $1 \leq m \leq 5000$ . В последующих  $n$  строках через пробел заданы параметры предметов:  $w_i$  и  $c_i$ .

Между методами реализации тестовый набор не менялся

**Таблица 1.** Зависимость величины тестовых данных от времени работы программы, с разделением на два метода реализации

кол-во предметов (шт)	Динамический перебор (ms)	Полный перебор (ms)
5	14502	29433
25	14990	523245
100	47092	10366599
250	1816575	543484923445
500	17357519	25303643534676599

Динамический перебор (ms) и Полный перебор (ms)



## Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы были изучены задачи динамического программирования, реализован алгоритм задачи о неограниченном рюкзаке.

Существуют другие методы решения:

Точные:

- Полный перебор  $O(2^N)$
- Метод ветвей и границ (отбрасываем заведомо проигрышные варианты)
- Задача о рюкзаке 0-1 (каждый предмет в единственном экземпляре)

Приближенные:

- Жадный алгоритм (отсортировать вещи по их удельной ценности)
- Генетические алгоритмы (функция приспособляемости - отсев лишних)
- Приближенные схемы за полиномиальное время (разбиение на классы)

Освоил на практике `std::bitset` для уменьшения потребляемой программой памяти. Написал генератор тестовых данных, протестировал производительность в зависимости от объема входных данных и соотношения малых дорогих - больших дешевых предметов.