

# SET1 Семестр 2. Задача А2. Кубическое пробирование

Фролов-Буканов Виктор Дмитриевич БПИ-228

16 февраля 2024

## 1 Условие задачи

### **Задание А2 (10 баллов)** Кубическое пробирование

Хеш-таблицы с **открытой адресацией** используют различные методы пробирования для разрешения коллизий, к основным из которых можно отнести:

1. **Линейное** пробирование, при котором последовательно проверяются ячейки хеш-таблицы с индексами  $hash(key), hash(key) + 1, hash(key) + 2, \dots$
2. **Квадратичное** пробирование  $hash(key, i) = hash(key) + c_1 \cdot i + c_2 \cdot i^2$ , при котором:
  - а. в простом варианте при  $c_1 = c_2 = 1$  последовательно проверяются ячейки  $hash(key), hash(key) + 1, hash(key) + 2, hash(key) + 6, \dots$
  - б. для хеш-таблицы размера  $M = 2^m$  при  $c_1 = c_2 = \frac{1}{2}$  последовательно проверяются ячейки  $hash(key), hash(key) + 1, hash(key) + 3, hash(key) + 6, \dots$

Мы решили пойти дальше и рассмотреть **кубическое** пробирование, при котором проверка ячеек в хеш-таблице выполняются по следующему правилу:

$$hash(key, i) = hash(key) + c_1 \cdot i + c_2 \cdot i^2 + c_3 \cdot i^3.$$

Оцените, будет ли кубическое пробирование выполнять распределение ключей по хеш-таблице лучше (более равномерно), чем квадратичное, с точки зрения образования кластеров и

---

**SET 1** Хеширование и хеш-таблицы.  
Вероятностные структуры данных

**Алгоритмы и структуры данных-2**  
**2023/2024 учебный год**  
Дедлайн: 16.02.2024 23:00

возникновения коллизий. Подкрепите свои рассуждения программными экспериментами с хеш-таблицами различных размеров, а также приложите код.

Ограничений на используемые языки программирования в этом задании нет.

## 2 Аналитическое решение

В кубическом пробировании, в отличие от квадратичного, шаг, с которым будет идти проверка ячеек будет расти на порядок быстрее, но при этом вероятность образования кластеров будет примерно такой же, как и в квадратичном пробировании (по моему предположению), так как, повышение степени шага не будет давать сильных изменений, как оно давало в случае линейного и квадратичного пробирования, в силу того, что мы и раньше (в случае квадратичного пробирования) просматривали ячейки **непоследовательно**. Поэтому выдвинем *гипотезу* о том, что кубическое пробирование не будет давать существенных приростов с точки зрения равномерности распределения значений по хеш-таблице

### 3 Программное решение

main.cpp

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

class SquareHashTable {
public:
    explicit SquareHashTable(size_t size_) {
        size = size_;
        table = std::vector<int>(size_);
    }

    void insert(int key) {
        auto startInd = std::hash<int>{}(key) % size;
        size_t ind;
        int i = 0;

        do {
            ind = (startInd + i + i * i) % size;
            ++i;
        } while (table[ind] != 0);
        table[ind] = key;
    }

    void print() const {
        for (auto &el : table) {
            std::cout << el << ' ';
        }
        std::cout << '\n';
    }

private:
    std::vector<int> table;
    size_t size;
};

class CubeHashTable {
public:
    explicit CubeHashTable(size_t size_) {
        size = size_;
        table = std::vector<int>(size_);
    }

    void insert(int key) {
        auto startInd = std::hash<int>{}(key) % size;
        size_t ind;
        int i = 0;

        do {
            ind = (startInd + i + i * i + i * i * i) % size;
            ++i;
        } while (table[ind] != 0);
        table[ind] = key;
    }

    void print() const {
        for (auto &el : table) {
```

```

        std::cout << el << ' ';
    }
    std::cout << '\n';
}

private:
    std::vector<int> table;
    size_t size;
};

int main() {
    int size = 500;
    SquareHashTable square(size);
    CubeHashTable cube(size);

    for (auto i = 1; i <= size / 2; ++i) {
        auto el = rand() % (size / 2) + 1;
        square.insert(el);
        cube.insert(el);
    }

    square.print();
    std::cout << "\n#####\n";
    ;
    cube.print();

    return 0;
}

```

## 4 Результаты работы программы на разных размерах хеш-таблицы

*Хеш*тэгами я разделяю вывод разных таблиц. Сначала выводится таблица на квадратичном пробировании ( $c1 = c2 = 1$ ), потом на кубическом пробировании ( $c1 = c2 = c3 = 1$ ). В каждую таблицу вставляю одни и те же псевдослучайные значения (функция *rand()* в C++). Вставляю ровно половину элементов от размера таблицы. Сами таблицы снабжаются неполноценным интерфейсом (нет методов *remove*, *search*), а также нет функционала перехеширования, так как такового не требует задание. Значения, вставляемые в таблицу, генерируются так, что они никогда не могут быть нулевыми, так что нулевое значение в итоговом выводе говорит лишь о том, что это ячейка пуста

```

0 1 0 3 4 3 6 7 0 9 10 5 12 13 12 15 4 17 18 17 20 21 0 21 18 25 0 0 0 17 18 0 0
3 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0

#####
0 1 18 3 4 5 6 7 0 9 10 0 12 13 0 15 0 17 18 0 20 21 17 0 21 25 12 0 0 0 0 17 18
0 0 0 0 3 0 0 0 0 3 4 0 0 0 0 0 0 0

```

Figure 1: Размер 50

```

0 1 0 3 4 5 6 0 0 9 4 0 12 13 12 15 4 17 18 19 20 15 22 23 22 25 20 27 28 29 28 19 32 33 34 35 36 37 18 39 0 0 42 43 42 43 46 45 46 0 48 0 46 0 42 13 50 0 0 0 0 42 0
0 0 24 0 12 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0

#####
0 1 0 3 4 5 6 4 0 9 0 0 12 13 0 15 13 17 18 19 20 18 22 20 24 25 12 27 28 29 0 28 32 33 34 35 22 37 0 39 0 0 42 43 0 42 46 0 48 46 50 12 0 0 15 0 42 43 19 45 46 0 23 0
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 36 0 0 0 0 0 42 0 0 0 0 0 4 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0

```

Figure 2: Размер 100

[illegible]

Figure 3: Размер 250

[illegible]

Figure 4: Размер 500

## 5 ВЫВОДЫ

По скриншотам, представленным выше, видно, что более равномерного распределения кубическое пробирование не предоставляет, что подтверждает мою изначальную гипотезу