

ТЕМА 5. Хэширование

5.1. Понятие хеширования

H[mas[i].key] = mas[i]; // Запись

x = H[key]; // Извлечение

5.2. Схемы хеширования

5.3. Хеш-таблица на основе перемешанной таблицы

(hash – перемешивание)

Функция хеширования:

$$i = \text{Key} \% M + C * p.$$

p – номер попытки,

C – шаг перебора позиций

Пример 5.1. Хэш-таблица, использующая алгоритм размещения с линейной адресацией ($C = 1$).

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

void sv_add(int key, int m, int* H) {
    int i = abs(key % m);
    while (H[i] != -1) {
        i++;
        if (i == m) i = 0;
    }
    H[i] = key;
}
```

```
int sv_seach(int key, int m, int *H) {  
    int i = abs(key % m);  
    while (H[i] != -1)  
    {  
        if (H[i] == key) return i;  
        i++;  
        if (i == m) i = 0;  
    }  
    return -1;  
}
```



```
void main() {  
    const int n = 8; // Число элементов в массиве  
    int mas[n] = { 5, 15, 3, 10, 125, 333, 11, 437 };  
    const int m = 10; // Число эл-тов в хеш-таблице  
    int H[m];    int i;  
    for (i = 0; i < m; i++) H[i] = -1; // Позиции не заняты  
    for (i = 0; i < n; i++) sv_add(mas[i], m, H);  
    // Поиск элемента с ключом 333  
    int key = 333;  
    int k = sv_seach(key, m, H);  
    if (k == -1) cout << "Item not found" << endl;  
    else cout << H[k] << endl; }  
}
```

5.4. Хеш-таблицы с квадратичной и произвольной адресацией

Квадратичная адресация:

$$i = \text{Key} \% M + p^2$$

(p – номер попытки).

Произвольная адресация:

$$i = \text{Key} \% M + r_p$$

(r – заранее сгенерированный массив случайных чисел; p – номер попытки).

5.5. Хеш-таблица с двойным хешированием

Алгоритм метода:

1. Найти позицию элемента в хеш-таблице по формуле $i = key \% m$.
2. Если i -я ячейка свободна, то перейти к п. 6.
3. Вычислить $c = 1 + (key \% (m - 2))$.
4. Найти позицию элемента в хеш-таблице по формуле $i = i - c$ (если $i < 0$, то $i = i + m$).
5. Если i -я ячейка занята, то перейти к п. 4.
6. Вставить элемент в найденную позицию.

5.6. Хеш-таблица на основе связанных списков

Пример 19.2. Хэш-таблица, использующая алгоритм размещения на основе связанных списков.

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

```
struct TNode { // Описание элемента стека
int inf; // Информационная часть структуры
    TNode* a; // Адресная часть структуры
};
```

```
TNode** sv_create(int m) {
    TNode** H = new TNode * [m];
    for (int i = 0; i < m; i++) H[i] = nullptr;
    return H;
}
```

```
void sv_add(int inf, int m, TNode** H) {  
    TNode* spt = new TNode;  
    spt->inf = inf;  
    int i = abs(inf % m);  
    if (H[i]) { spt->a = H[i]; H[i] = spt; }  
    else { H[i] = spt; spt->a = nullptr; }  
}
```

```
TNode* sv_seach(int inf, int m, TNode** H) {  
    int i = abs(inf % m);  
    TNode* spt = H[i];  
    while (spt)  
    {  
        if (spt->inf == inf) return spt;  
        spt = spt->a;  
    }  
    return nullptr;  
}
```



```
void sv_delete(int m, TNode** H) {
    TNode* spt, * sp;
    for (int i = 0; i < m; i++)
    {
        sp = H[i];
        while (sp) {
            spt = sp;
            sp = sp->a;
            delete spt;
        }
    }
    delete[] H;
}
```

```
void main() {  
    int n = 8; // Число элементов в массиве  
    int mas[] = { 5, 15, 3, 10, 125, 333, 11, 437 };  
    int m = 10; // Число эл-тов в хеш-таблице  
    TNode** H = sv_create(m);  
    for (int i = 0; i < n; i++) sv_add(mas[i], m, H);  
    int key = 333;  
    TNode* p = sv_seach(key, m, H);  
    if (!p) cout << "Item not found" << endl;  
    else cout << p->inf << endl;  
    sv_delete(m, H);  
}
```

5.7. Метод блоков

Используется массив одномерных массивов одинакового размера (блоков).

Вначале находится номер блока, в который помещается элемент. Если блок переполнен, то элемент помещается в специальный блок переполнения. Поиск ведется в найденном блоке и в блоке переполнения.