# **BEE 1256**

Tabelas Hash

Prof. Edson Alves – UnB/FGA

#### **Problema**

As tabelas Hash, também conhecidas como tabelas de dispersão, armazenam elementos com base no valor absoluto de suas chaves e em técnicas de tratamento de colisões. Para o cálculo do endereço onde deve ser armazenada uma determinada chave, utiliza-se uma função denominada função de dispersão, que transforma a chave em um dos endereços disponíveis na tabela.

Suponha que uma aplicação utilize uma tabela de dispersão com 13 endereços-base (índices de 0 a 12) e empregue a função de dispersão  $h(x)=x \mod 13$ , em que x representa a chave do elemento cujo endereço-base deve ser calculado.

1

#### **Problema**

Se a chave x for igual a 49, a função de dispersão retornará o valor 10, indicando o local onde esta chave deverá ser armazenada. Se a mesma aplicação considerar a inserção da chave 88, o cálculo retornará o mesmo valor 10, ocorrendo neste caso uma colisão. O Tratamento de colisões serve para resolver os conflitos nos casos onde mais de uma chave é mapeada para um mesmo endereço-base da tabela. Este tratamento pode considerar, ou o recálculo do endereço da chave ou o encadeamento externo ou exterior.

O professor gostaria então que você o auxiliasse com um programa que calcula o endereço para inserções de diversas chaves em algumas tabelas, com funções de dispersão e tratamento de colisão por encadeamento exterior.

#### Entrada e saída

#### Entrada

A entrada contém vários casos de teste. A primeira linha de entrada contém um inteiro N indicando a quantidade de casos de teste. Cada caso de teste é composto por duas linhas. A primeira linha contém um valor M  $(1 \leq M \leq 100)$  que indica a quantidade de endereços-base na tabela (normalmente um número primo) seguido por um espaço e um valor C  $(1 \leq C \leq 200)$  que indica a quantidade de chaves a serem armazenadas. A segunda linha contém cada uma das chaves (com valor entre 1 e 200), separadas por um espaço em branco.

#### Saída

A saída deverá ser impressa conforme os exemplos fornecidos abaixo, onde a quantidade de linhas de cada caso de teste é determinada pelo valor de M. Uma linha em branco deverá separar dois conjuntos de saída.

3

### Exemplo de entradas e saídas

#### Exemplo de Entrada

### Exemplo de Saída

```
0 -> \
1 -> 27 -> 92 -> \
2 -> \
3 -> \
4 -> 95 -> \
5 -> 44 -> 70 -> \
6 -> 45 -> 97 -> \
7 -> \
8 -> 73 -> \
9 -> \
10 -> 49 -> \
11 -> \
12 -> \
0 -> 35 -> \
1 -> \
2 -> 2 -> 51 -> 86 -> \
3 -> 17 -> \
4 -> 88 -> \
5 -> 12 -> 19 -> \
6 -> \
```

- O problema consiste em implementar uma tabela hash com resolução de colisão por encadeamento
- Esta tabela pode ser representada por um vetor de vetores da linguagem C++, por um multimap ou por um unordered\_set
- A solução com multimap adiciona um fator  $O(\log N)$  nas operações de inserção
- $\bullet$  As outras duas soluções tem inserção em  ${\cal O}(1)$
- A primeira alternativa permite a impressão de cada célula por meio da impressão do vetor correspondente
- Já usando o unordered\_set os elementos de cada célula podem ser obtidos utilizando as informações do método bucket\_size() e um iterator que aponta inicialmente para o primeiro elemento

```
1 #include <bits/stdc++.h>
₃ using namespace std;
5 vector<vector<int>>> solve(int M. const vector<int>& ks)
6 {
      vector<vector<int>> hs(M);
7
      for (const auto& k : ks)
9
          hs[k % M].push_back(k);
10
      return hs:
13 }
14
15 int main()
16 {
      int N;
      cin >> N;
18
```

```
for (int test = 0; test < N; ++test)</pre>
20
21
           int M, C;
           cin >> M >> C;
23
24
           vector<int> ks(C);
25
26
           for (int i = 0; i < C; i++)
               cin >> ks[i];
28
29
           auto hs = solve(M, ks);
30
31
           if (test)
32
               cout << '\n':
34
           for (int i = \emptyset; i < M; i++)
35
36
               cout << i << " -> ":
```