

Universidade de São Paulo – ICMC Bacharelado em Ciência da Computação SCC0221 – Introdução à Ciência da Computação I

Prof. Rodrigo Fernandes de Mello – mello@icmc.usp.br

Monitores: Filipe Mariano-filipe.mariano.silva@usp.br,

Igor Martinelli - igor.martinelli@usp.br, Victor Forbes - victor.forbes@usp.br,

Yule Vaz - yule.vaz@usp.br

Trabalho 2

1 Descrição

Tabelas de Dispersão (do inglês $Hash\ Tables$) são estruturas de dados que associam chaves de pesquisa a valores com o intuito de garantir rapidez na busca de dados desejados. São tipicamentes utilizadas quando o volume de elementos são grandes o suficiente para inviabilizar uma pesquisa como, por exemplo, em um dicionário ou em uma busca de páginas relevantes da web. Neste contexto, como ilustra a Figura 1, busca-se associar cada valor de entrada a um único índice da tabela por meio de uma função $f(x_{input}, k)$ (em que x_{input} é a entrada, ou chave, e k o número de posições disponíveis na tabela) chamada de função de espalhamento.

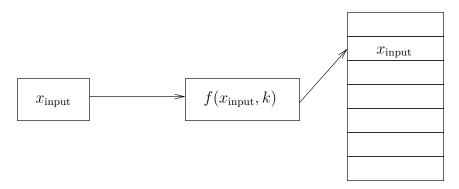


Figura 1: Referenciamento da Tabela de Espalhamento por meio da função de dispersão.

Neste trabalho uma Tabela de Dispersão deverá ser desenvolvida a partir de uma função de espalhamento comumente utilizada, definida pela operação de resto entre a chave e k, tal como apresentado na Equação 1, em que $h(x_{\rm input}, k)$ é o índice da tabela que armazenará o valor $x_{\rm input}$. Por exemplo, se é desejado armazenar o valor 73 em uma Tabela de Dispersão em que k=13, calcula-se 73 mod 13=8 e, portanto, armazena-se o número 73 na posição 8 da tabela. Note que o tamanho da Tabela de Dispersão será equivalente ao valor de k.

$$h(x_{\text{input}}, k) = x_{\text{input}} \bmod k \tag{1}$$

Contudo, apesar do objetivo das Tabelas de Dispersão ser o de produzir um índice único para cada valor de entrada, há a possibilidade da função de espalhamento apresentar índices iguais para diferentes dados, gerando o que se denomina como colisão. Uma das formas de contornar essa lacuna é, como ilustrado na Figura 2, construir um vetor v_p de ponteiros associados a vetores v_d que receberão os dados. Por exemplo, dada a chave k=13 e duas entradas, 73 e 60 enviadas sequencialmente, v_d irá conter os dois valores na posição 8 de forma que v_d [8] = $\{73,60\}$. Esses vetores v_d devem ser implementados de forma a terem tamanhos dinâmicos, ou seja, para cada valor a ser inserido em um vetor v_d , ele deve aumentar a sua capacidade de armazenamento.

Você deverá implementar uma Tabela de Dispersão com função de espalhamento definida pela Equação 1 de forma que as colisões sejam tratadas a partir do método citado anteriormente.

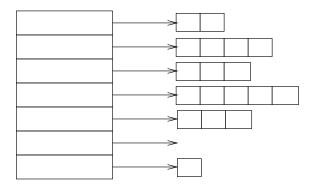


Figura 2: Estrutura utilizada para evitar colisões dos dados propagadas pela função de espalhamento.

| Entrada | Saída |
|----------|----------|
| 13 | 0: |
| 9 44 | 1: 27 92 |
| 44 | 2: |
| 45 | 3: |
| 49 | 4: 95 |
| 70 27 | 5: 44 70 |
| 27 | 6: 45 97 |
| 73 | 7: |
| 92 | 8: 73 |
| 97 | 9: |
| 95 | 10: 49 |
| | 11: |
| | 12: |

Tabela 1: Tabela dos dados de entrada e saída do programa.

2 Informações Complementares

- Seu programa deverá receber como entrada o valor k e, logo após a quantidade de dados a serem armazenados e, posteriormente, os valores inteiros que serão armazenados;
- Seu programa deverá fornecer como saída a estrutura da tabela após os dados serem armazenados, tal como apresentado na Tabela 1. O primeiro valor das linhas deverá ser o índice da tabela e os restantes os valores associados;
- Os dados a serem armazenados não assumirão valores repetidos;
- ullet A ordem dos elementos nos vetores v_d deve seguir a ordem de entrada dos elementos;
- ullet Deve-se alocar dinamicamente as estruturas da tabela hash v_p e v_d (i.e., na memória heap). Utilize realloc para alocar v_d devido a sua variação de tamanho.