

Lição 10



Tabela *Hash* e Técnicas de *Hashing*

Objetivos

Ao final desta lição, o estudante será capaz de:

- Definir hashing e explicar como o *hashing* funciona
- Implementar técnicas simples de *hashing*
- Discutir como colisões são evitadas/minimizadas através da utilização de técnicas de resolução de colisão
- Explicar os conceitos por trás de arquivos dinâmicos e *hashing*



Técnicas Simples de *Hash*

- **Colisão**
- Uma boa função *hash* executa computação eficiente e produz pouca (ou nenhuma) colisão



Técnicas Simples de *Hash*

- Método de Divisão por Número Primo

Valor Chave k	Valor Hash h(k)
125	8
845	0
444	2
256	9
345	7
745	4
902	5
569	10
254	7
382	5

Valor Chave k	Valor Hash h(k)
234	0
431	2
947	11
981	6
792	12
459	4
725	10
652	2
421	5
458	3



Técnicas Simples de *Hash*

- O valor chave é dividido em duas ou mais partes que são somadas posteriormente, ou utilizar as operações AND ou XOR para obter o endereço *hash*
- Se o endereço resultante tem mais dígitos que o maior endereço no arquivo, os dígitos excedentes de maior ordem serão eliminados
- Desdobramento ao meio, desdobramento em terços, desdobramento por dígitos alternados
- Desdobramento pelos extremos, desdobramento por substituição
- Útil para converter chaves com um grande número de dígitos em um pequeno número de dígitos



Técnicas de Resolução de Colisão

- Para evitar colisão:
 - Desdobramento de registros
 - Usar memória extra
 - Usar *buckets*
- Encadeamento



Técnicas de Resolução de Colisão: Encadeamento

Valor Chave k	Valor Hash h(k)
125	8
845	0
444	2
256	9
345	7
745	4
902	5
569	10
254	7

Valor Chave k	Valor Hash h(k)
234	0
431	2
947	11
981	6
792	12
459	4
725	10
652	2
421	5



Técnicas de Resolução de Colisão: Encadeamento

	<i>Chave</i>	<i>Link</i>
0		Λ
1		Λ
2		Λ
3		Λ
4		Λ
5		Λ
6		Λ
7		Λ
8		Λ
9		Λ
10		Λ
11		Λ
12		Λ

Tabela Inicial

	<i>Chave</i>	<i>Link</i>
0	845	\rightarrow 234 Λ
1		Λ
2	444	\rightarrow 431 \rightarrow 652 Λ
3	458	Λ
4	745	\rightarrow 459 Λ
5	902	\rightarrow 382 \rightarrow 421 Λ
6	981	Λ
7	345	\rightarrow 254 Λ
8	125	Λ
9	256	Λ
10	569	\rightarrow 725 Λ
11	947	Λ
12	792	Λ

Após as Inserções



Técnicas de Resolução de Colisão: Uso de *Buckets*

	CHAVE1	CHAVE2	CHAVE3
0	845	234	
1			
2	444	431	652
3	458		
4	745	459	
5	902	382	421
6	981		
7	345	254	
8	125		
9	256		
10	569	725	
11	947		
12	792		



Técnicas de Resolução de Colisão: Uso de *Buckets*

- Gasta espaço
- Não está livre de estouros de carga adicionais
- Ocorrem problemas quando o número de chaves é maior que o número estático de *slots* em cada endereço



Técnicas de Resolução de Colisão: Espalhamento

- Endereçamento aberto
- Quando não existe mais espaço para inserção no endereço produzido pela função *hash* $h(k)$, um *slot* vazio diferente de $h(k)$ é alocado na tabela *hash*
- Duas técnicas:
 - Busca Linear
 - *Hashing* Duplo

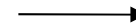


Técnicas de Resolução de Colisão: Espalhamento

- Arquivo explorado sequencialmente como um arquivo circular
- Chave com colisão é armazenada no próximo espaço disponível no endereço
- *Slots* na tabela *hash* podem conter apenas uma chave ou podem ser um *bucket*

Valor Chave k	Valor Hash h(k)
125	8
845	0
444	2
256	9
345	7
745	4
902	5
569	10
254	7
382	5

Valor Chave k	Valor Hash h(k)
234	0
431	2
947	11
981	6
792	12
459	4
725	10
652	2
421	5
458	3



	Chave1	Chave2
0	845	234
1		
2	444	431
3	652	458
4	745	459
5	902	382
6	981	421
7	345	254
8	125	
9	256	
10	569	725
11	947	
12	792	



Técnicas de Resolução de Colisão: Endereçamento Aberto

- Faz uso de uma segunda função de *hash*, como $h_2(k)$, toda vez que ocorre uma colisão
- Use a função primária de *hash* $h_1(k)$ para determinar a posição i que irá posicionar o valor
- Se ocorrer uma colisão, use a função de *rehash* $r_h(i, k)$ sucessivamente até que um espaço vazio seja encontrado:

$$r_h(i, k) = (i + h_2(k)) \bmod m$$

Técnicas de Resolução de Colisão: Endereçamento Aberto

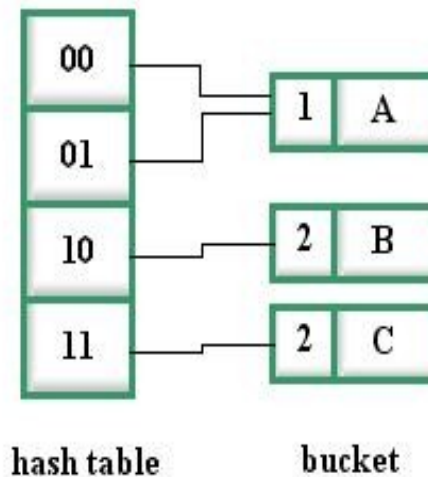
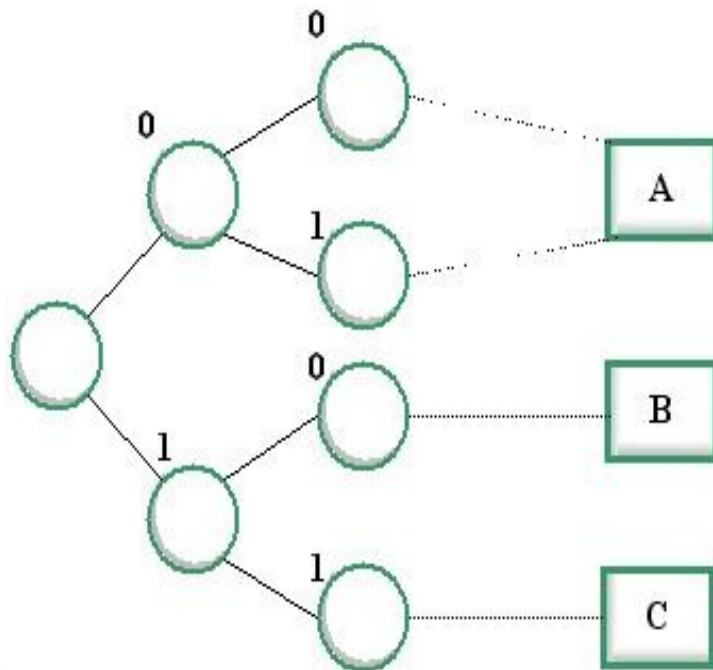
Valor Chave k	Valor Hash h(k)
125	8
845	0
444	2
256	9
345	7
745	4
902	5
569	10
254	7
382	5

Valor Chave k	Valor Hash h(k)
234	0
431	2
947	11
981	6
792	12
459	4
725	10
652	2
421	5
458	3



Arquivos Dinâmicos & *Hashing*: *Hashing* Extensível

- Ajuste próprio de estrutura com um tamanho do *bucket* ilimitado
- Árvore: constrói um índice baseado em uma representação numérica binária do valor do hash



Bucket	Endereço
A	
B	10
C	11

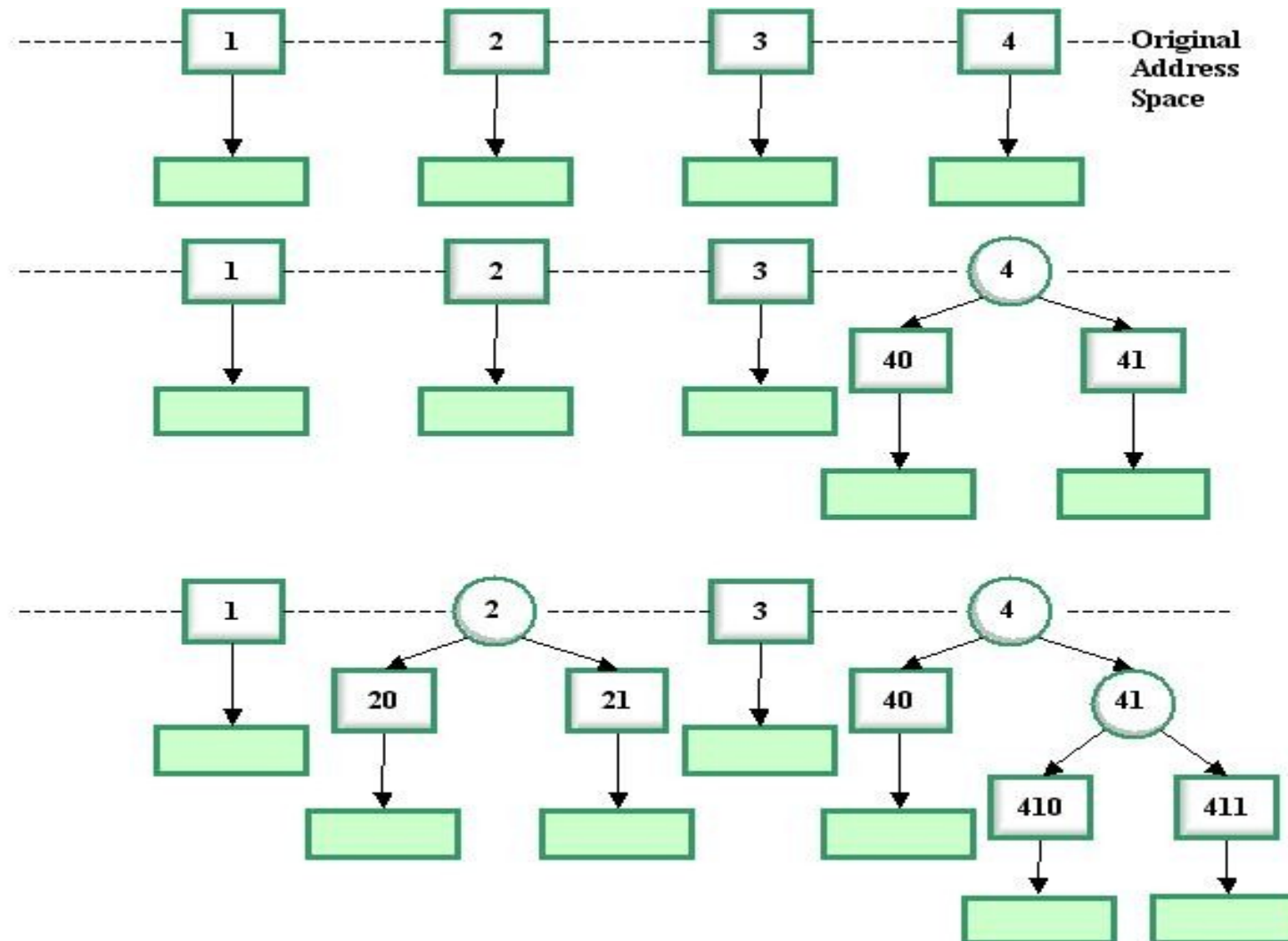


Arquivos Dinâmicos & *Hashing*: *Hashing* Extensível

- Bucket tem uma estrutura
- Tabela Hash é duplicada de tamanho toda vez que é expandida
- *Buckets* vizinhos
- Inutilização dos *buddy buckets*



Arquivos Dinâmicos & *Hashing*: *Hashing* Extensível



Sumário

- Técnicas Simples de *Hash*
- Técnicas de Resolução de Colisão
 - Encadeamento
 - Uso de *Buckets*
 - *Hashing*
 - Endereçamento Aberto
- Arquivos Dinâmicos & *Hashing*
 - *Hashing* Extensível



Parceiros

- Os seguintes parceiros tornaram JEDITM possível em Língua Portuguesa:

