Universidade Federal do Pará Instituto de Ciências Exatas e Naturais Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação

ÁRVORES PATRICIA

Prof. Carlos Gustavo Resque dos Santos

Autor: Nelson Cruz Sampaio Neto

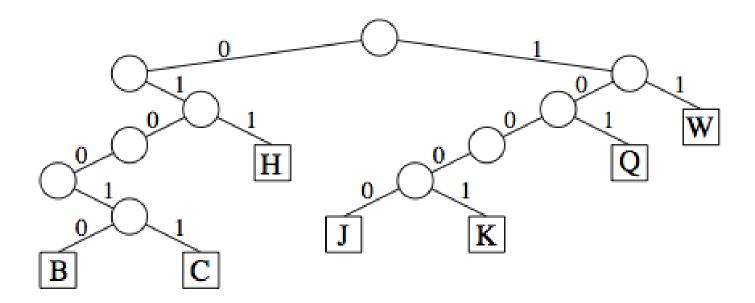
gustavoresqueufpa@gmail.com

Árvore PATRICIA

- Definida em 1968 por Donald Morrison: <u>Pratical Algorithm To</u> <u>Retrieve Information Coded In Alphanumeric.</u>
- É um caso particular de árvore TRIE binária.
- Essa estrutura foi pensada para resolver uma das grandes desvantagens da árvore TRIE:
 - "Formação de caminhos de uma só direção para chaves com um grande número de bits em comum, os zigue-zagues."
- Solução: cada nó interno da árvore contém o índice do bit a ser testado para decidir qual ramo tomar.

Árvore PATRICIA

- A PATRICIA é estritamente binária e construída a partir de uma árvore binária de prefixo, ou seja, nenhuma chave é prefixo da outra.
- Uma propriedade da árvore binária de prefixo é que há uma correspondência entre o conjunto das chaves e o das folhas da árvore.
- Isto é, cada chave é unicamente representada por uma folha e a codificação binária dessa chave corresponde ao caminho da raiz até essa folha.



Se duas chaves diferirem somente no último *bit*, elas formarão um caminho cujo comprimento é igual ao tamanho delas, gerando nós e comparações desnecessários. Por exemplo, o caminho para localizar as chaves B e C.

- Vamos obter a árvore PATRICIA para as chaves abaixo.
- A ordem de inserção será: B, J, H, Q, C, K.

• B:010010

• J:100001

• H:011000

• Q:101000

• C:010011

• K: 100010

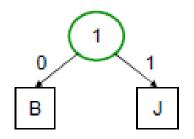
•

• A chave B é a primeira a ser inserida na árvore.

В

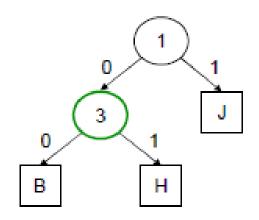
```
B = 010010
C = 010011
H = 011000
J = 100001
Q = 101000
K = 100010
```

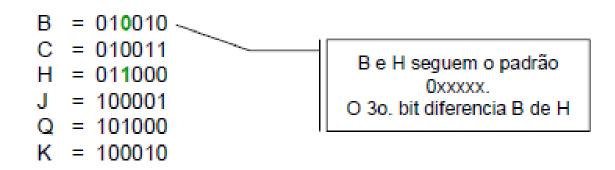
• A chave J é inserida na árvore.



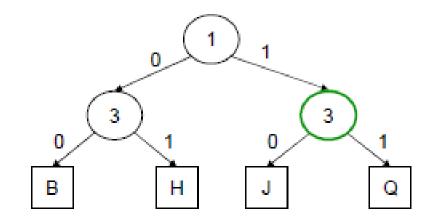
```
B = 010010
C = 010011
H = 011000
J = 100001
Q = 101000
K = 100010
```

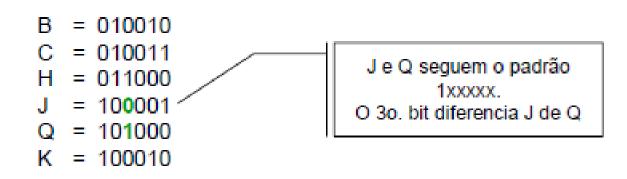
• A chave H é inserida na árvore.



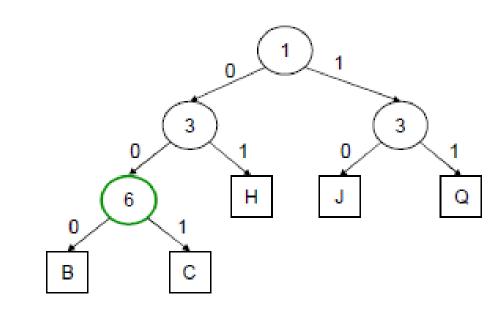


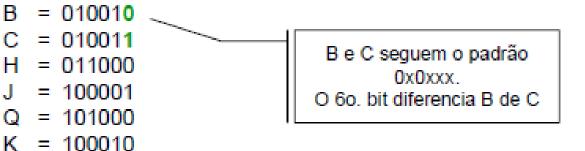
• A chave Q é inserida na árvore.



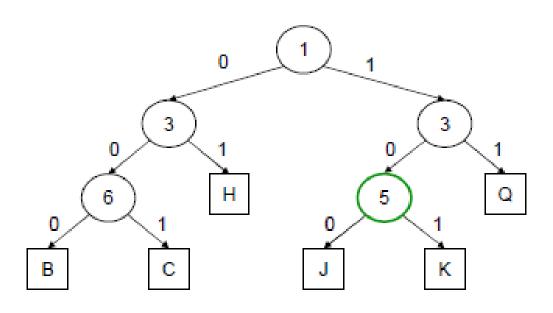


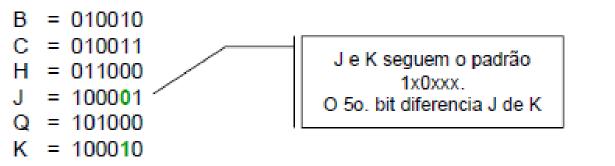
• A chave C é inserida na árvore.





• A chave K é inserida na árvore.

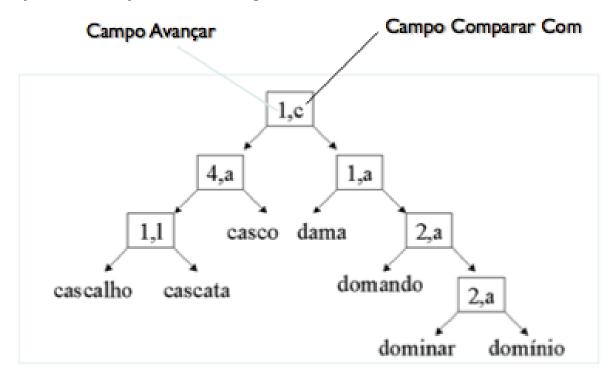




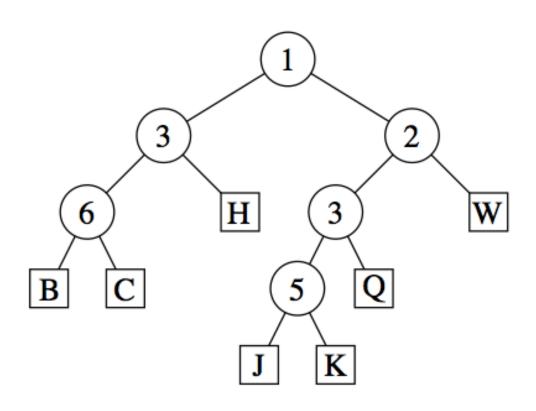
Considerações

- A eficiência (ou complexidade no tempo) das operações em uma árvore PATRICIA limita-se ao tamanho da maior chave.
- Logo, o ganho da árvore PATRICIA em relação à árvore digital binária fica restrito à memória.
- Vantagem: Compactação. Armazena um número de posições para qual é movido para a frente antes de fazer a próxima comparação, o que elimina comparações desnecessárias e melhora o desempenho na prática.
- Desvantagem: Produz apenas duas subárvores. Caso mais de duas chaves sejam distintas na mesma posição, será preciso adicionar nós extras para separá-las.

- 1. Insira a chave de 6 *bits* W = 110110 na árvore PATRICIA resultante do exemplo anterior.
- 2. Explique a representação da árvore PATRICIA abaixo.



- A inserção da chave W = 110110 ilustra um outro aspecto.
- Os bits das chaves K e W são comparados a partir do primeiro para determinar em qual índice eles diferem, sendo, neste caso, no índice 2.
- Portanto, o ponto de inserção agora será no caminho de pesquisa entre os nós internos de índice 1 e 3.
- Cria-se um novo nó interno de índice 2, cujo descendente direito é um nó externo contendo W e o descendente esquerdo é a subárvore de raiz de índice 3.



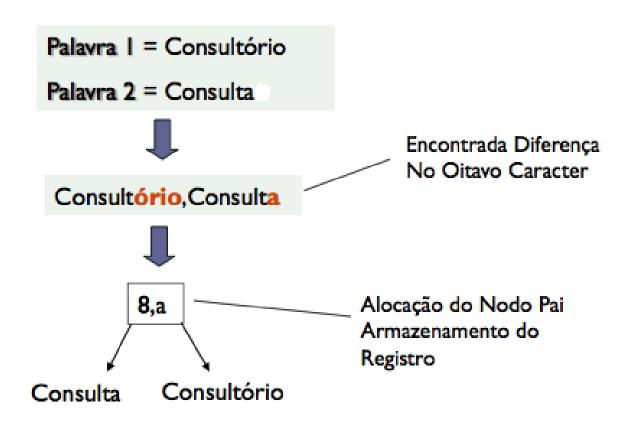
Campo avançar:

- Registro acumulativo presente em todos os nós exceto nos nós folha.
- Identifica a posição (ou caractere) da chave informada que deve ser analisada.

Campo comparar com:

- Apresenta o caractere que deve ser comparado ao caractere da chave informada.
- Como nas árvores binárias de busca, se a chave é menor ou igual ao nó, a busca segue pela subárvore esquerda, senão pela subárvore direita.

Exemplo de Inserção ::



Exemplo de Inserção 2 ::

