

# Unidade X: Árvores TRIE



**PUC Minas**

Instituto de Ciências Exatas e Informática  
Departamento de Ciência da Computação

# Introdução

- As árvores *trie* são estruturas de dados para a procura rápida de padrões
- Elas são usadas em aplicações de pré-processamento do texto
- O nome *trie* é derivado da palavra *retrieval* (recuperação)

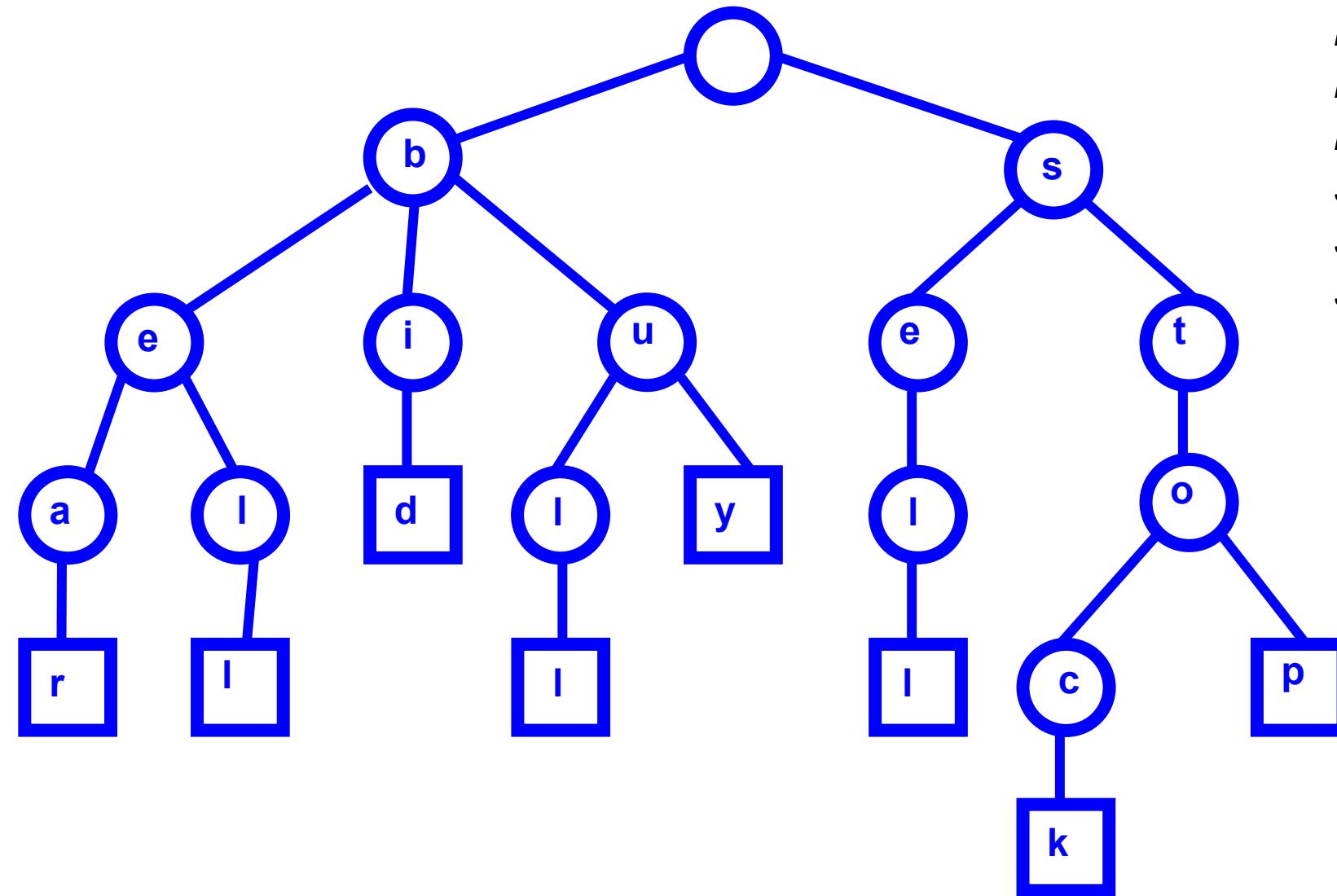
# Exemplos de Aplicações

- Índices
- Armazenamento de Palavras (dicionários)
- Procura de uma sequência de DNA em uma base de genomas

# Definição

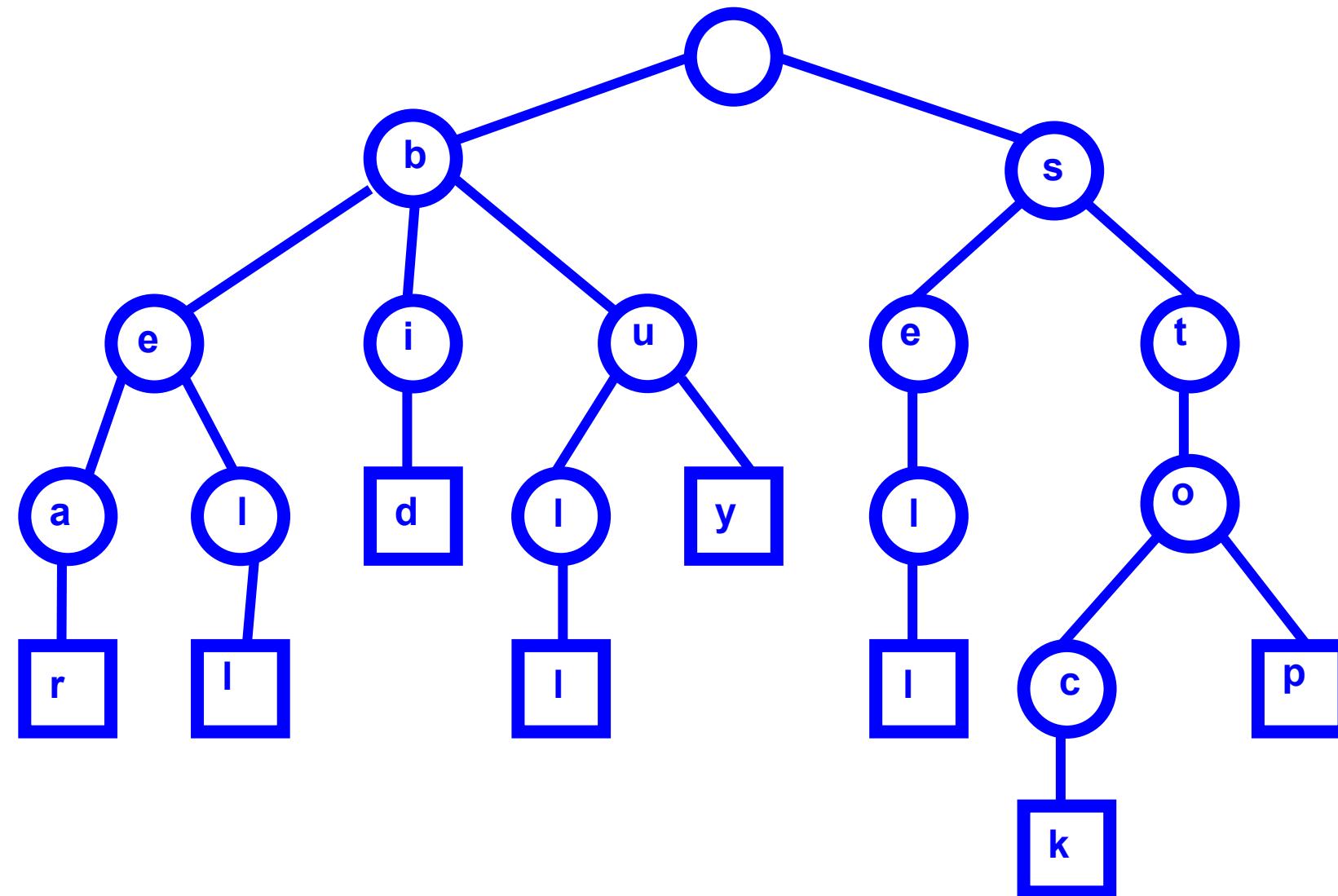
- Tem-se uma coleção de  $S$  cadeias de caracteres utilizando o mesmo alfabeto e as operações primárias suportadas são:
  - Procura de padrões
  - Procura de prefixos: Recebe-se uma cadeia  $X$  e retornam-se todas as cadeias que têm  $X$  como prefixo

## Exemplo



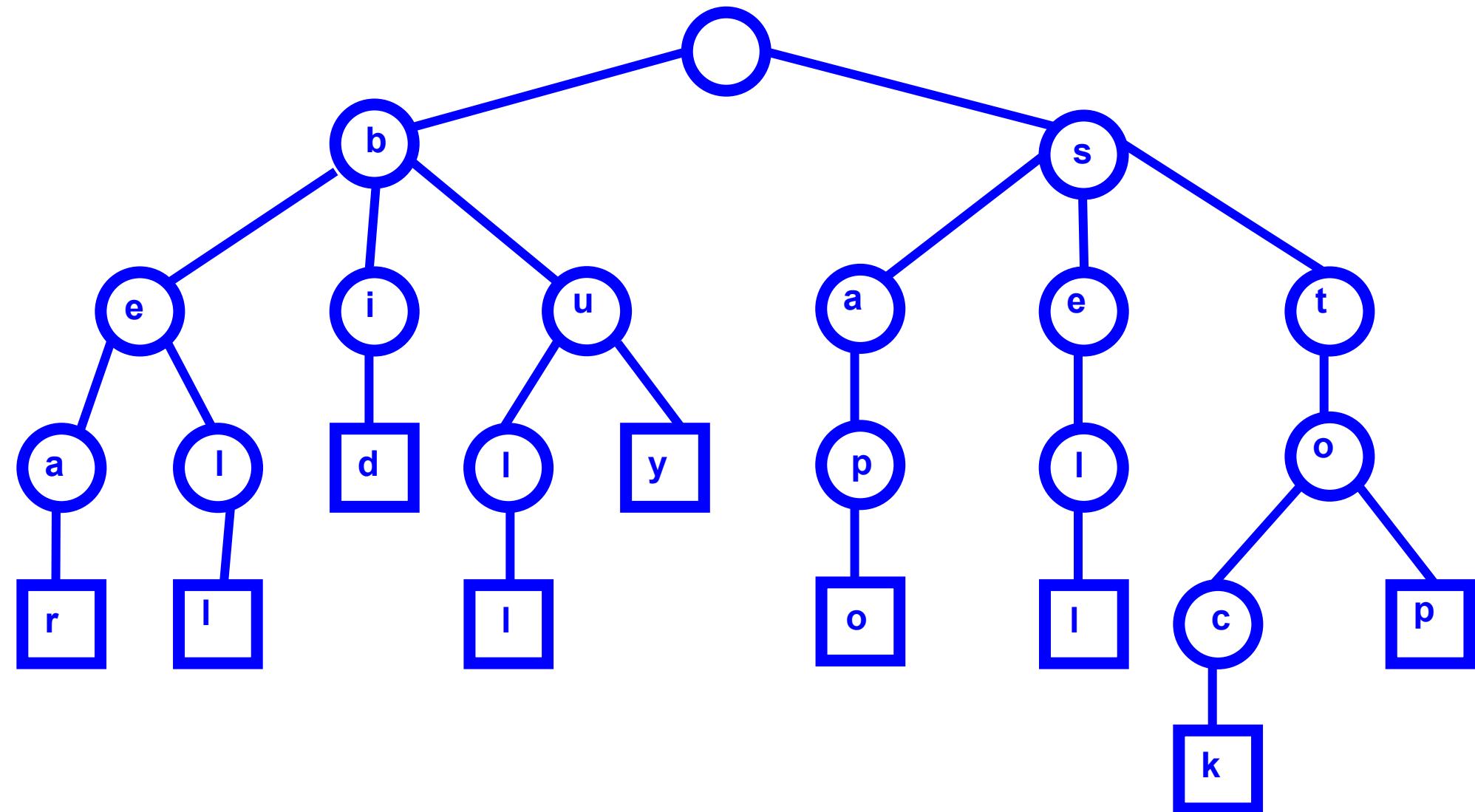
## Exercício

- Insira as palavras *sapo* e *sapato* na árvore abaixo



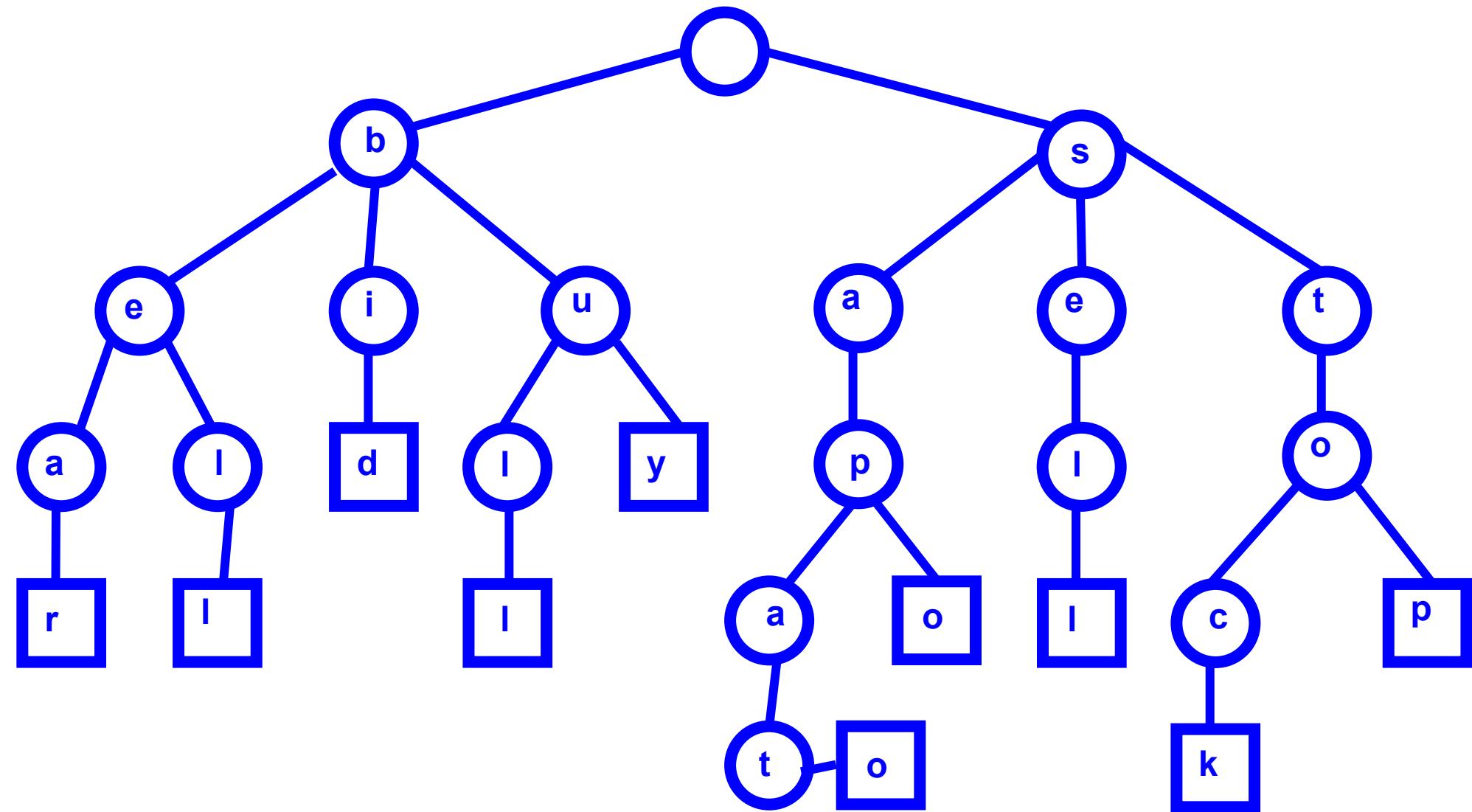
## Exercício

- Insira as palavras **sapo** e **sapato** na árvore abaixo



## Exercício

- Insira as palavras **sapo** e **sapato** na árvore abaixo



# Propriedades

- Nenhuma cadeia de  $S$  é prefixo de outra cadeia
- Cada nó (exceto a raiz) é rotulado com um caractere do  $\Sigma$
- A árvore tem  $s$  folhas, um para cada cadeia de  $S$
- A concatenação dos rótulos em um caminho da raiz até uma folha, resulta na cadeia de  $S$  associada a essa folha

# Propriedades

- Em geral, a *trie* é uma árvore múltipla (1...d filhos)
- Se o  $\Sigma$  tem tamanho d igual a 2, a *trie* será uma árvore binária
- Cada nó interno tem no máximo d filhos
- A altura da árvore é igual ao tamanho da maior cadeia em S

# Propriedades

- O número de nós é  $\Theta(n)$  sendo  $n$  o comprimento total de  $S$
- O pior caso para o número de nós acontece quando não existe qualquer prefixo comum entre as cadeias, fazendo com que todos os nós internos (exceto a raiz) tenham um filho

# Pesquisar por uma Cadeia de Caracteres

- A partir da raiz, verificamos caractere-a-caractere se existe um caminho na árvore correspondendo à cadeia desejada (por definição, um caminho sempre termina em uma folha)
- Se cada nó tiver uma tabela hash perfeita para endereçar seus filhos, o tempo de pesquisa é  $\Theta(m)$  onde  $m$  é o tamanho da cadeia a ser procurada

# Inserção de uma Cadeia de Caracteres

- Caminhamos na *trie* casando cada caractere da nova cadeia
- Quando não existe um nó para um caractere, criamos o nó e repetimos esse passo para os demais caracteres da cadeia
- Lembrando que nenhuma cadeia é prefixo de outra
- O tempo de inserção é  $\Theta(m)$  e a construção total da árvore é  $\Theta(n)$ , onde  $n = |S|$