

TRIE和AC自动机

吉林大学计算机学院
谷方明

fmgu2002@sina.com



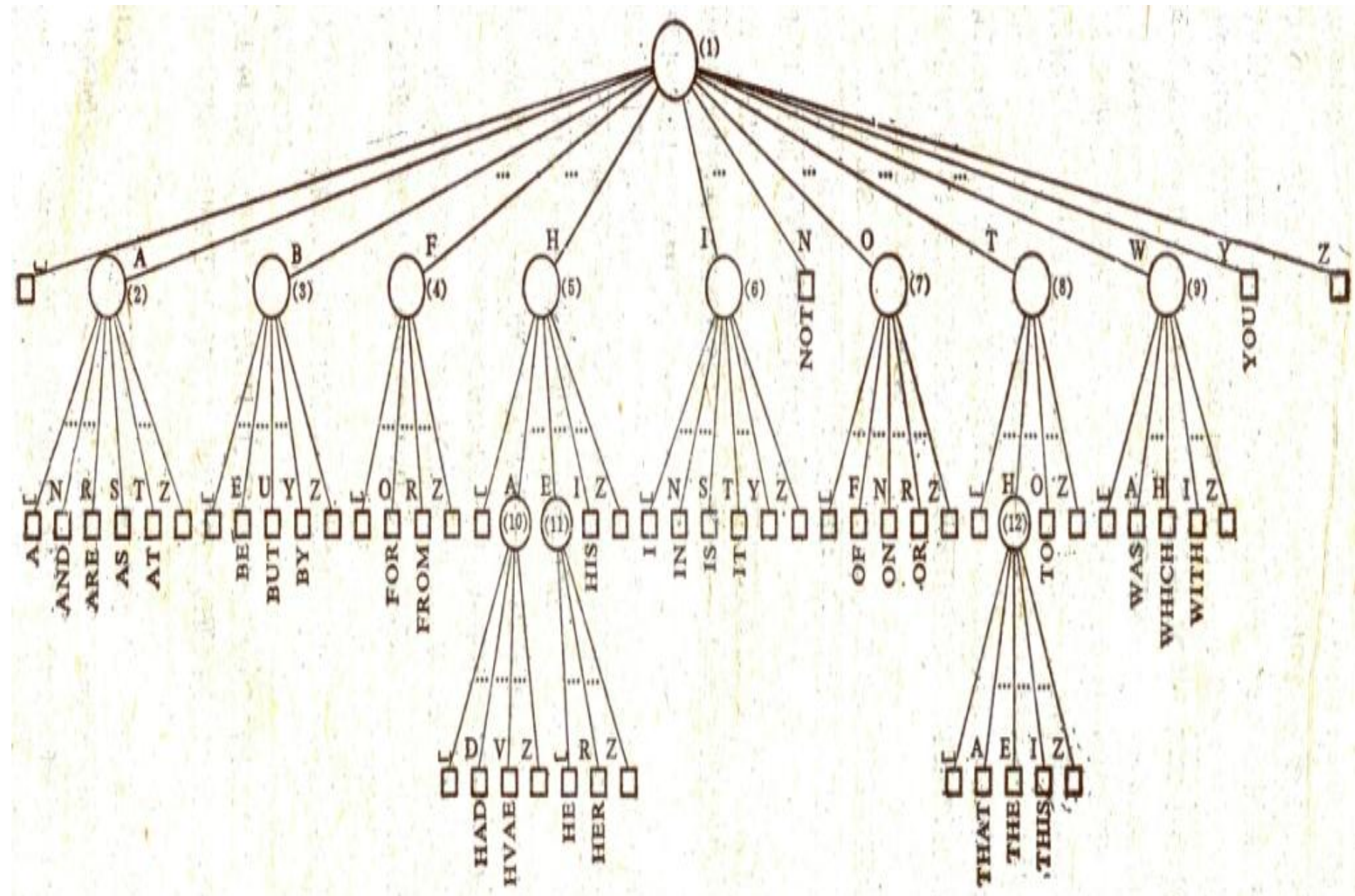


字符串查找

□ 例：有 31 个最常用的英文单词的集合如下

**A , AND , ARE , AS , AT , BE , BUT , BY , FOR ,
FROM , HAD , HAVE , HE , HER , HIS , I , IN , IS ,
IT , NOT , OF , ON , OR , THAT , THE , THIS , TO ,
WAS , WHICH , WITH , YOU**

给定一个单词，查询是否在最常用单词集合中



M叉检索树



-

存储结构



□ 每个结点存储**M**个儿子即可

□ 顺序存储

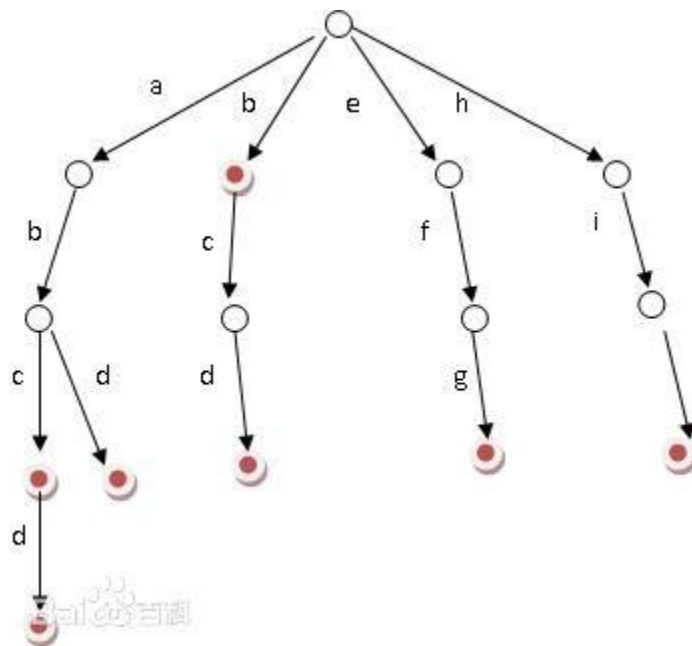
✓ $O(M^{\text{MAXL}})$, 浪费空间

□ 链接存储

✓ $O(N * \text{MAXL} * M)$

✓ 共用前缀，一般达不到。

✓ 可用静态链表实现。





静态链表（结构体数组）

```
struct Node{  
    int  son [ 26 ];  
    int flag; //单词结束标志  
};
```

```
Node trie[ MAXN ];  
int  sp;
```



插入操作

//设根节点为0

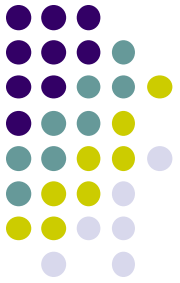
```
void insertWord(char s[]) {  
    int i,p=0,len=strlen(s),c;  
    for(i=0; i<len; i++) {  
        c=s[i]-'a';  
        if(!trie[p].son[c]) trie[p].son[c] = ++sp;  
        p = trie[p].son[c];  
    }  
    trie[p].flag = 1;  
}
```



查询操作

//设根节点为0

```
int query(char s[]){  
    int i,p=0,len=strlen(s),c;  
    for(i=0;i<len;i++){  
        c=s[i]-'a';  
        if(!trie[p].son[c]) return 0;  
        p = trie[p].son[c];  
    }  
    return trie[p].flag == 1;  
}
```

分析

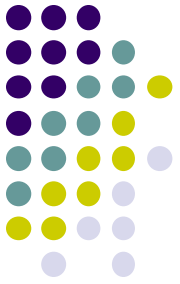
□ 时间复杂度

✓ $O(N * MAXL)$

□ 空间复杂度

✓ $O(MAXN * MAXL)$

□ 速度比**Hash**快，但浪费空间



Trie树的应用

- 串的快速检索
- 最长公共前缀
- “串”排序
- 辅助结构



多模匹配

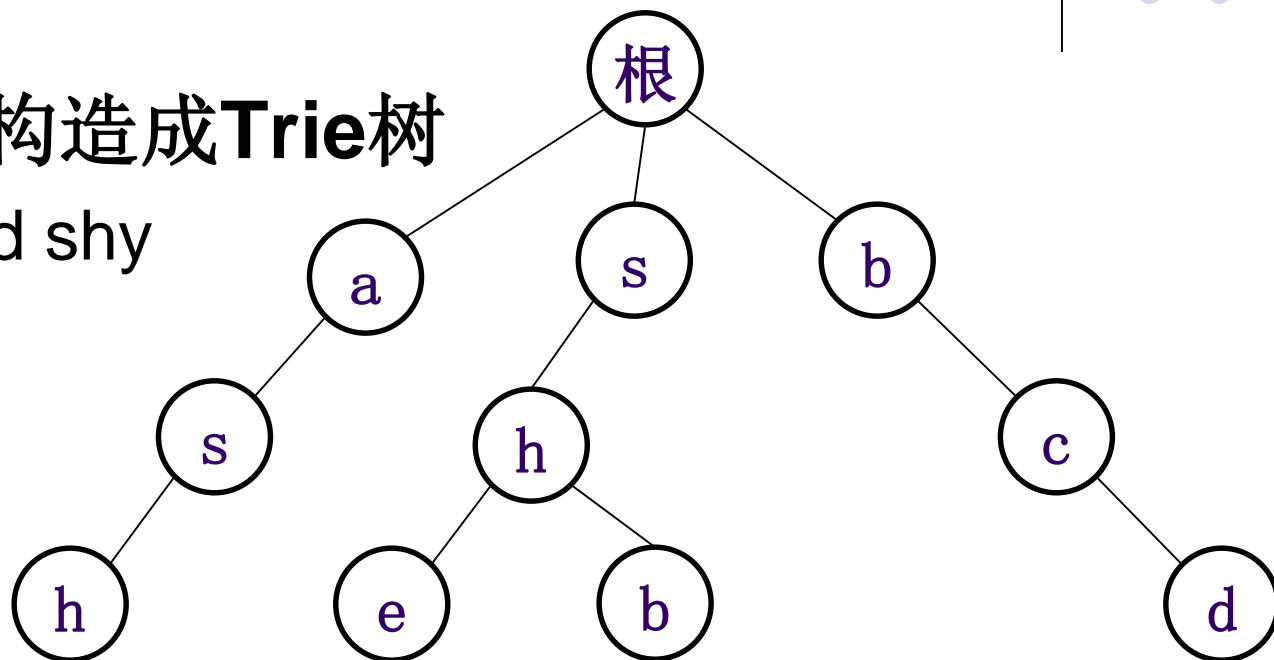
- 文本串: **ashecd**
- 模式串: **ash she bcd shb**
- 询问: 模式串在文本串中出现的次数
- **K遍KMP**算法?
 - ✓ 效率低



AC自动机

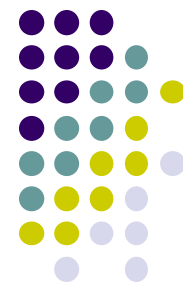
□ 多个模式串构造成Trie树

✓ ash she bcd shy



□ 文本串在Trie树上进行匹配

✓ ashecd



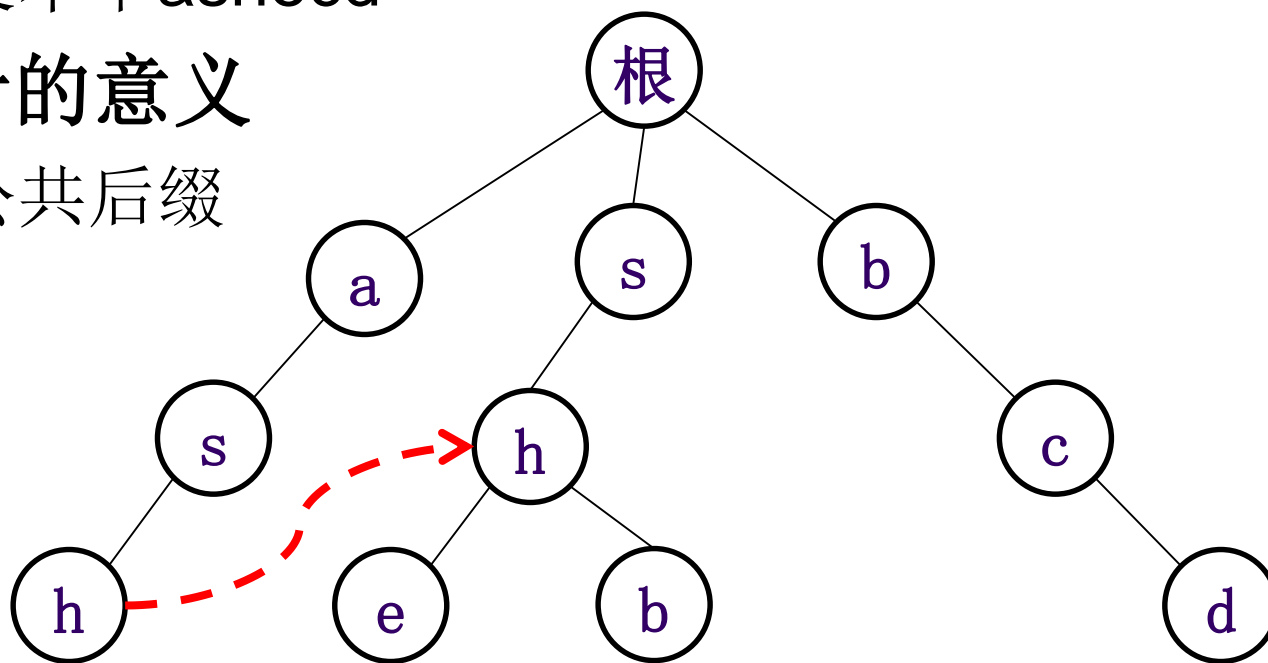
fail指针

□ 类似KMP，引入fail指针

✓ 例：文本串ashecd

□ fail指针的意义

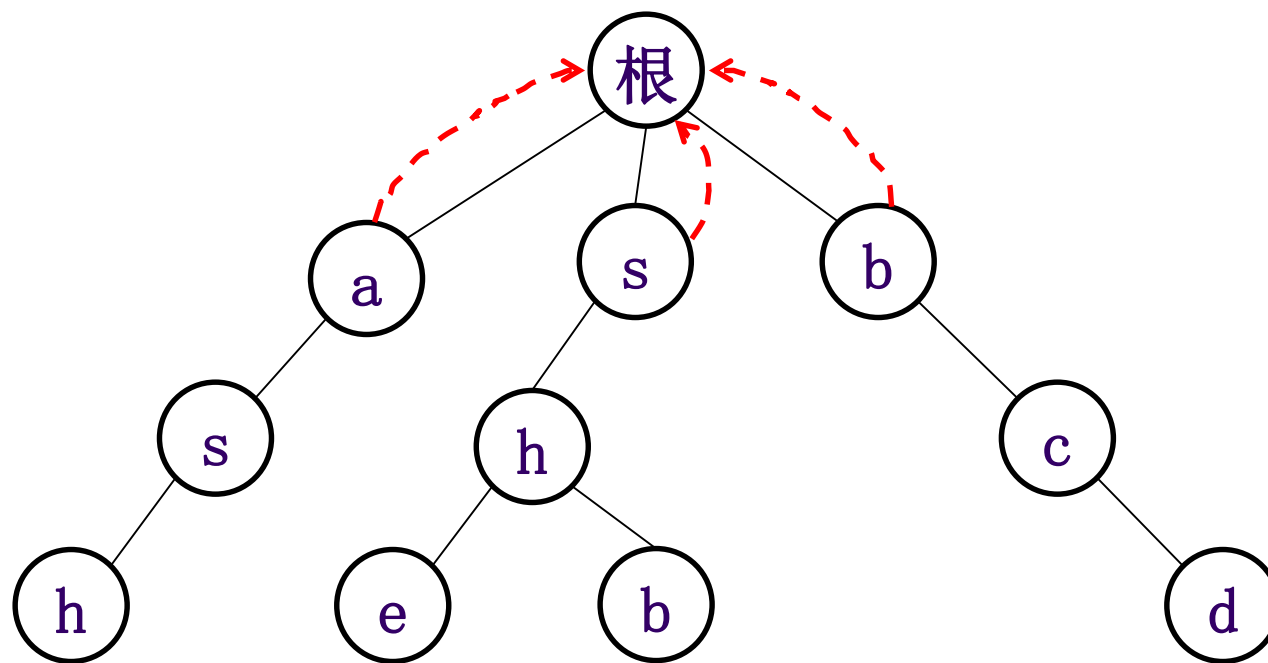
✓ 最长公共后缀





fail指针的建立

□ 第一层

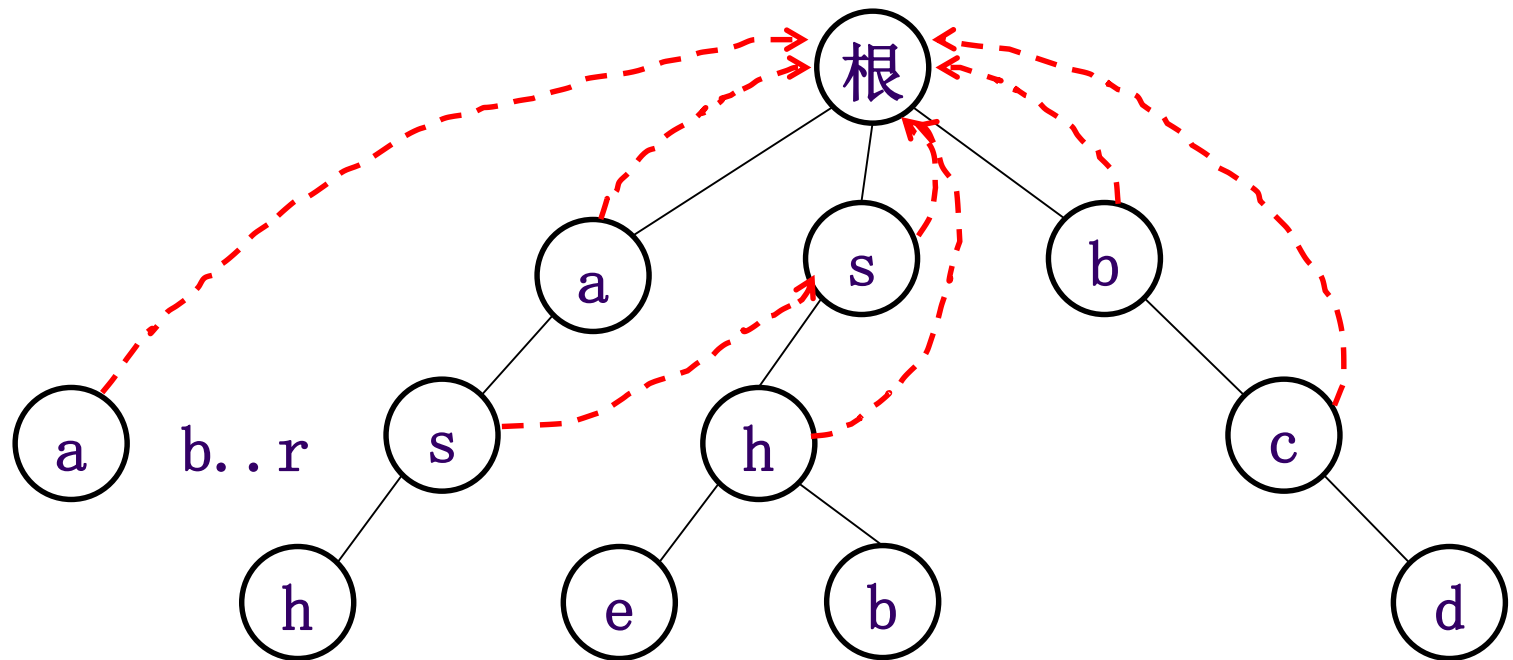




fail指针的建立

□ 第二层

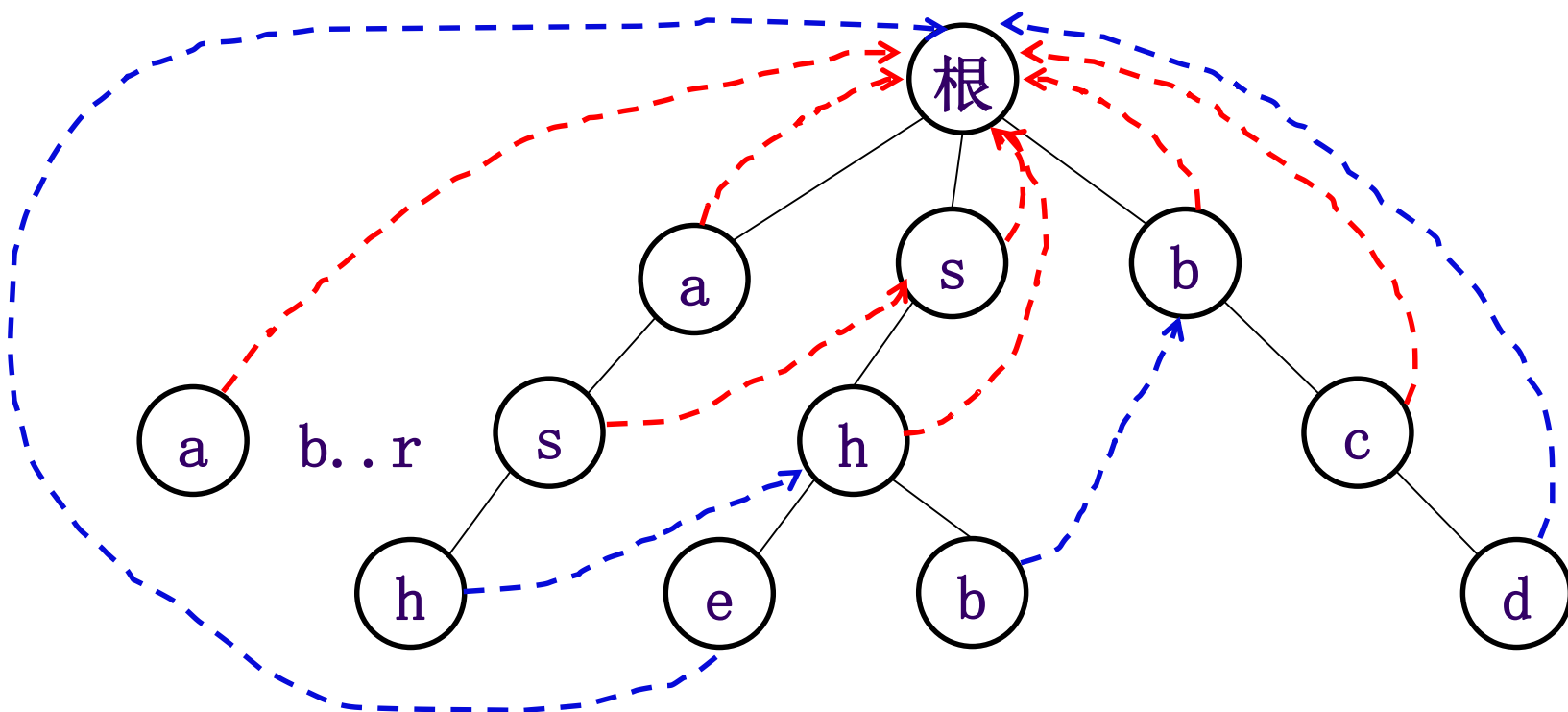
□ **BFS:** **a** 和 **fail(a)** 具有相同的儿子**s**





fail指针的建立

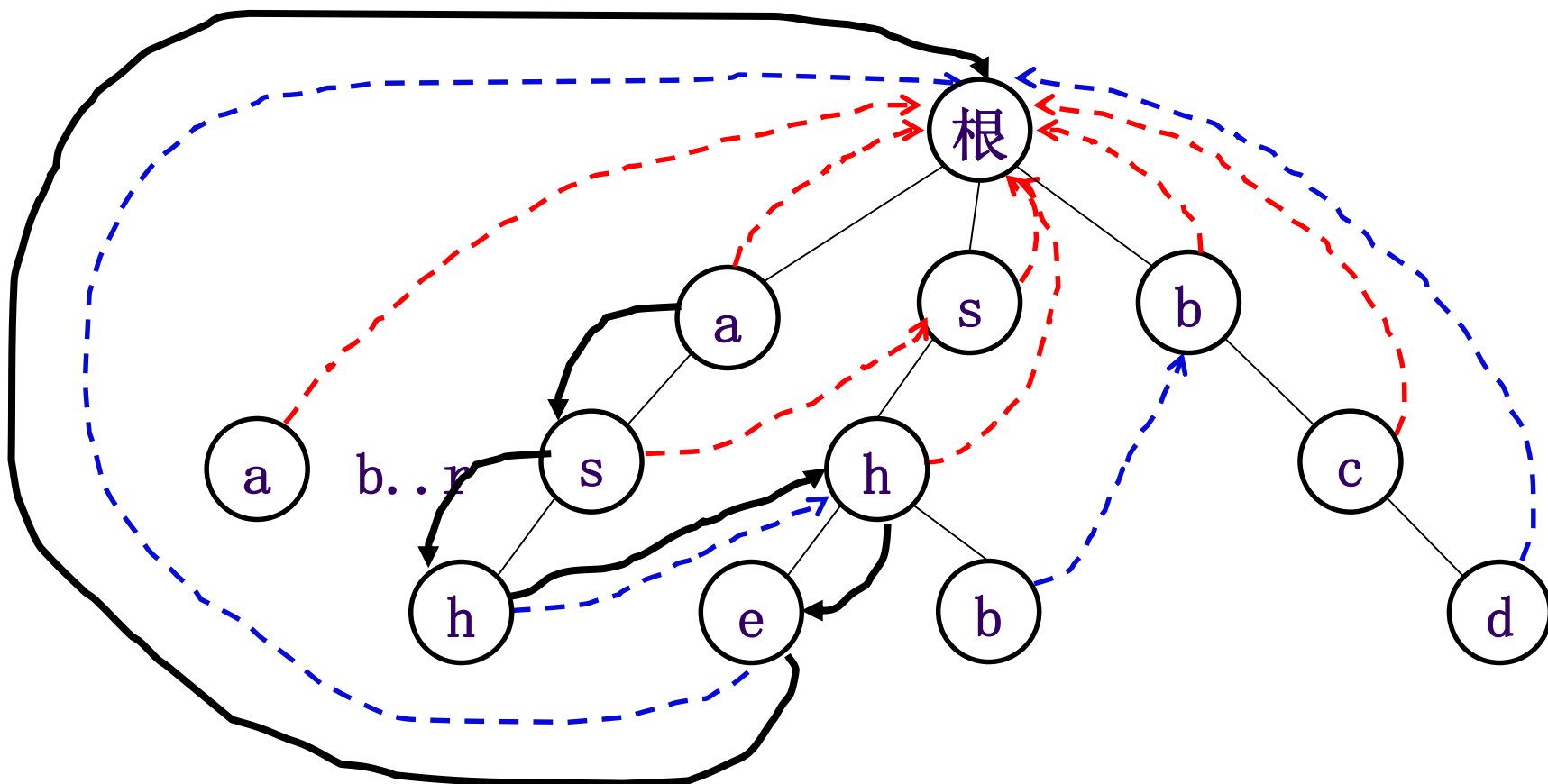
□ 第三层





匹配过程

▣ 文本串ashecd





建立fail指针参考实现（朴素版）

```
void getFail()
{
    int i,now;
    queue<int> q;
    for(i=0;i<26;i++)
        if(trie[0][i]){
            fail[trie[0][i]]=0;
            q.push(trie[0][i]);
        }
```



```
while(!q.empty()){
    now=q.front();q.pop();
    for(i=0;i<26;i++)
        if(trie[now][i]){
            fail[trie[now][i]]=trie[fail[now]][i];
            q.push(trie[now][i]);
        }else{
            trie[now][i]=trie[fail[now]][i];
        }
}
```

//时间复杂度 $O(|S|)$, $|S| = \sum |s_i|$



多模匹配参考代码（朴素版）

```
int query(char s[]) {  
    int now=0,len=strlen(s),i,j,ans=0;  
    for(i=0;i<len;i++){  
        now = trie[now][s[i]-'a'];  
        for(j=now; j&&cntWord[j]!=-1;j=fail[j]){  
            ans += cntWord[j];  
            cntWord[j] = -1;  
        }  
    }  
    return ans;  
}  
// 时间复杂度 $O(|T|)$ 
```