

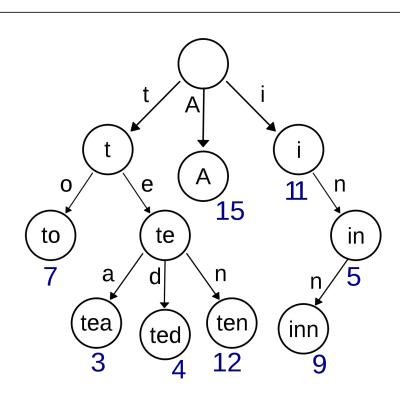
Strings

Aula 9



- Árvore de prefixos
- Substrings
- Como construir/representar







```
int trie[ms][sigma], terminal[ms], z;

void init() {
  memset(trie[0], -1, sizeof trie[0]);
  z = 1;
}
```





```
void insert(string &p) {
  int cur = 0;
  for(int i = 0; i < p.size(); i++) {
    int id = get id(p[i]);
    if(trie[cur][id] == -1) {
      memset(trie[z], -1, sizeof trie[z]);
      trie[cur][id] = z++;
    cur = trie[cur][id];
  terminal[cur]++;
```



```
int count(string &p) {
  int cur = 0;
  for(int i = 0; i < p.size(); i++) {</pre>
    int id = get id(p[i]);
    if(trie[cur][id] == -1) {
      return false;
    cur = trie[cur][id];
  return terminal[cur];
```



- Memória: O(SUM OF STRINGS * ALPHABET)
- Tempo: Inserção O(n), Queries O(n), Remoção O(n)
 - n sendo o tamanho da string

Rabin Karp - Hash



- Objetivo: transformar uma string para base N-ária
- ❖ Comparação -> O(1)
- "134379" = ('1'*11^5) + ('3'*11^4) + ('4'*11^3) + ('3'*11^2) + ('7'*11^1) + ('9'*11^0)
- "abcdex" = ('a'*257^5) + ('b'*257^4) + ('c'*257^3) + ('d'*257^2) + ('e'*257^1) + ('x'*257^0)
- Utiliza aritmética modular para lidar com problemas de overflow





```
void build(){
    pot[0] = 1;
    hash[0] = s[0];
    for(int i = 1; i < n; ++i){
        pot[i] = (pot[i-1] * base) % MOD;
        hash[i] = ((hash[i-1] * base) + s[i]) % MOD;
}
</pre>
```





```
ll getkey(int l, int r){ // (l, r)
  int res = \ hash[r];
  if(l > 0) res = ((res - pot[r - l + 1] * hash[l-1]) % MOD + MOD) % MOD;
  return res;
}
```