

DFA, NFA, ou ϵ -NFA: $A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$

- Exemplo da função de transição estendida supondo a existência dos estados q e p , a cadeia de símbolos w e transições de q a p no autómato com w : $\delta^*(q, w) = \{p\}$
- Conversão de FA (autómato finito) em expressão regular utilizando a construção de caminhos: $R_{ij}^{(k)} = R_{ij}^{(k-1)} + R_{ik}^{(k-1)} (R_{kk}^{(k-1)})^* R_{kj}^{(k-1)}$, em que $1 \leq k \leq N$ e $1 \leq i, j \leq N$ (assume-se que os estados do FA são numerados de 1 a N)

PDA (Autómato de Pilha): $A = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, Z_0, F)$

- Exemplo de um traço de computação num dado PDA usando descrições instantâneas: $(q, aw, X\beta) \vdash (p, w, \alpha\beta)$
- Teorema 1: Se $(q, x, \alpha) \vdash^* (p, y, \beta)$ então $(q, xw, \alpha\gamma) \vdash^* (p, yw, \beta\gamma)$
- Teorema 2: Se $(q, xw, \alpha) \vdash^* (p, yw, \beta)$ então $(q, x, \alpha) \vdash^* (p, y, \beta)$

TM (Máquina de Turing): $A = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, B, F)$

- Exemplo de um passo numa Máquina de Turing: $qX_1X_2 \dots X_n \vdash pBYX_2 \dots X_n$ (neste caso, a TM está no estado q , substitui X_1 por Y , passa para o estado p e desloca-se na fita para o lado esquerdo)

Algoritmo de Cocke-Younger-Kasami (CYK): utilizado para verificar se uma sequência de símbolos forma uma cadeia pertencente a uma dada CFL.

Operadores de expressões regulares:

- $*$ (zero ou mais)
- $.$ (concatenação: símbolo pode omitir-se)
- $+$ (ou $|$ ou \cup)
- Precedências (da maior para a menor): $*$, $.$, $+$
- Parêntesis curvos podem ser usados para alterar a ordem de precedências usual

Lema da Bombagem para Linguagens Regulares:

Seja L uma linguagem regular. Então existe uma constante n (dependente de L) tal que para todas as cadeias w em L com $|w| \geq n$ se pode partir w em 3 subcadeias $w=xyz$ tais que:

- $y \neq \epsilon$
- $|xy| \leq n$
- Para todo o $k \geq 0$, a cadeia xy^kz também está em L .

Forma normal de Chomsky (CNF):

Todas as CFL sem ϵ têm uma gramática na forma normal de Chomsky, sem símbolos inúteis e em que todas as produções são da forma:

- $A \rightarrow BC$ (A, B, C variáveis) ou
- $A \rightarrow a$ (A variável e “ a ” terminal)

Lema da Bombagem para Linguagens Sem Contexto (CFLs):

Seja L uma CFL. Existe uma constante n tal que, para qualquer cadeia z em L com $|z| \geq n$ se pode escrever $z=uvwxy$

- $|vwx| \leq n$
- $vx \neq \epsilon$
- Para todo $i \geq 0$, $uv^iwx^iy \in L$