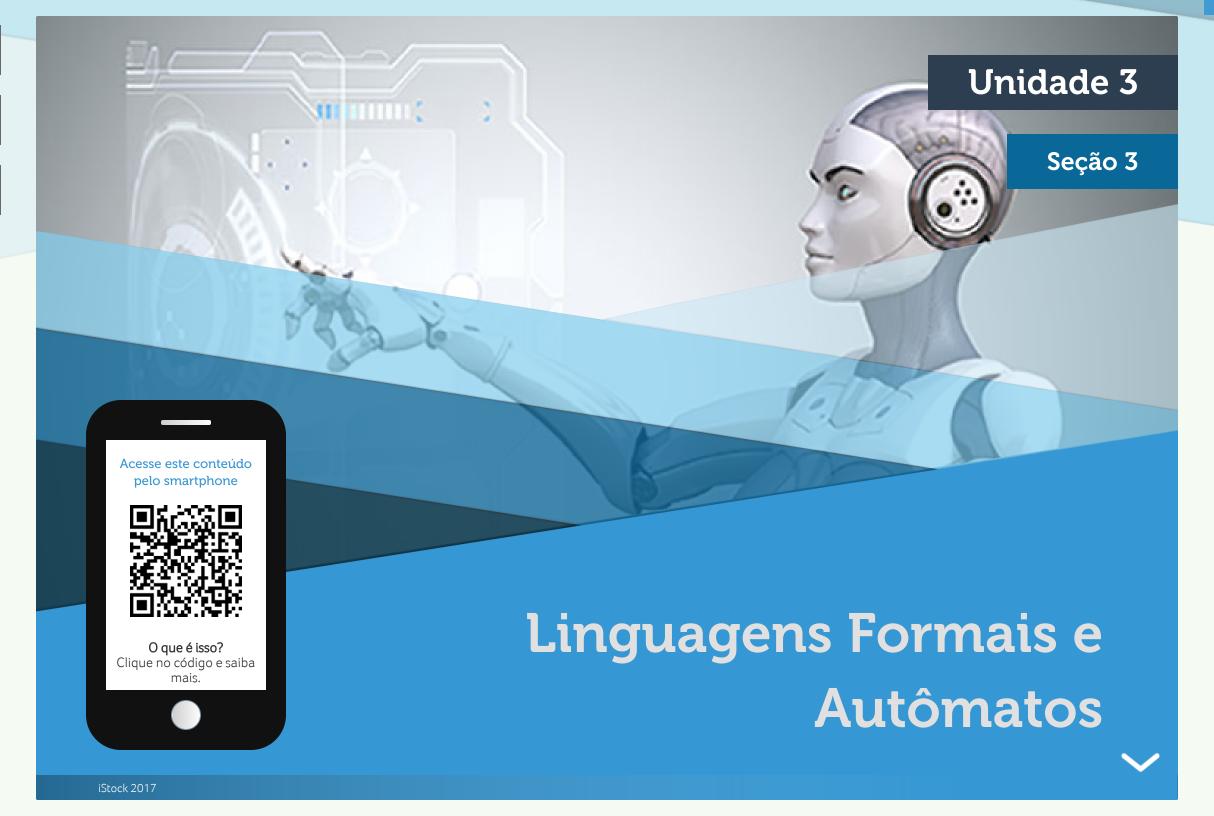




A-







Α-

Webaula 3

Autômatos com Pilha







Autômatos com pilha

Nesta webaula vamos abordar os autômatos com pilha (AP) que é um tipo de autômato que **reconhece** as **linguagens livres de contexto** (CLP).

Considere o alfabeto $\varSigma=\{a,b\}$ e L_1 a linguagem sobre \varSigma definida como $L_1=\{a^nb^n\mid n\geq 1\}.$







A função **nova_pilha**(c) retorna uma pilha com um único símbolo empilhado, aquele passado como o parâmetro c.

A função pilha.topo() não só retorna o elemento que está no topo da pilha, como também o desempilha. Já a função pilha.empilha(w) empilha a cadeia de caracteres w (possivelmente vazia). Observe a imagem a seguir, que será referência desta seção.

Reconhecedor para a linguagem L1

```
estado = 0
pilha = nova pilha('Z')
Enquanto (1) { /* Loop Infinito até sair no retorne */
      entrada = leCaractere()
      t = pilha.topo()
      se (estado==0 && entrada=='a' &&(topo=='a'|| topo=='Z'))
            estado=0
            pilha.empilha("a")
      } senão se (estado==0 && entrada=='b'&& topo=='a') {
            estado=1
            pilha.empilha("") /* Empilha a cadeia vazia */
      } senão se (estado==1 && entrada=='b'&& topo=='a') {
            estado=1
            pilha.empilha("") /* Empilha a cadeia vazia */
      } senão se (estado==1 && entrada==EOF && topo=='Z') {
            Retorne 1 /* 'Z' foi desempilhado, a pilha esta vazia
      } senão {
            Retorne 0
```

Fonte: elaborada pelo autor.









A ideia do algoritmo anterior é empilhar o símbolo 'a' enquanto a entrada for este símbolo. Por isso o termo 'pilha".

Quando entrar o primeiro 'b', começamos a desempilhar o símbolo 'a', além disso, mudamos de estado, do 0 para o 1, assim o algoritmo não voltará a empilhar o símbolo 'a', caso este volte a ocorrer na entrada, o programa terminará entrando no "Retorne 0".

Observe que cada teste de condição depende de três variáveis:

Estado

Entrada

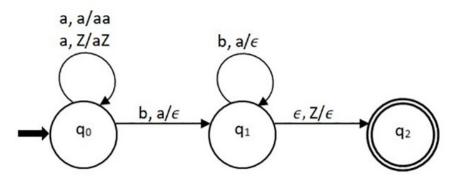
Topo da pilha







Autômato com pilha para a linguagem L1



Fonte: elaborada pelo autor.

No autômato da figura, a pilha é inicializada com o símbolo Z e a transição entre os estados q_0 e q_1 tem o texto $b, a/\epsilon$, correspondente ao segundo **if** do programa da figura anterior, isto é, estando no estado q_0 , ao ler um b da entrada e tendo um símbolo a no topo da pilha, irá desempilhar este símbolo, empilhar ϵ , e ir para o estado q_1 .







Da mesma forma, a transição do estado q_0 para ele próprio, corresponde ao primeiro **if** do programa, estando no estado q_0 , ao ler um a da entrada e tendo um símbolo Z no topo da pilha, irá desempilhar este símbolo, empilhar aZ (o mesmo que empilhar primeiro Z e depois a), e permanecer no estado q_0 . O efeito prático neste caso é empilhar um a acima do a.

No programa da primeira figura, não havia o estado q_2 , no quarto if do programa havia o comando "Retorne 1". Na segunda figura, essa condição de aceitação é indicada fazendo com que o autômato, sem consumir nenhum elemento da entrada e com o símbolo Z no topo da pilha, passe do estado q_1 para o estado final q_2 . A aceitação se dá se o autômato parar em um estado final após ler toda a entrada.







Vimos até agora como, a partir de uma GLC, construir um AP equivalente.

Também é possível fazer o processo inverso: dado um AP, construir uma GLC equivalente.

Ainda existem os autômatos com pilha ascendentes (APA), cuja versão determinística é usada na análise sintática ascendente.

Pesquise mais sobre o assunto.









Vídeo de encerramento









Você já conhece o Saber?

Aqui você tem na palma da sua mão a **biblioteca digital** para sua **formação profissional**.

Estude no celular, tablet ou PC em qualquer hora e lugar sem pagar mais nada por isso.

Mais de 475 livros com interatividade, vídeos, animações e jogos para você.

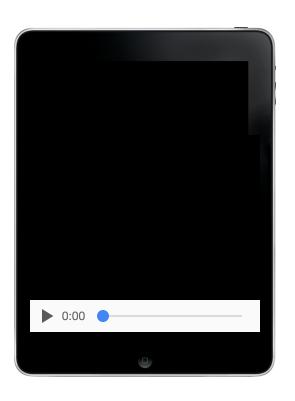




Android: https://goo.gl/yAL2Mv



iPhone e iPad - IOS: https://goo.gl/OFWqcq









A-



