Linguagens Formais e Autômatos

Aula 13 - Projetando Gramáticas Livres de Contexto

Prof. Dr. Daniel Lucrédio Departamento de Computação / UFSCar Última revisão: ago/2015

- Assim como autômatos
 - Requer conhecimento do formalismo
 - O que pode e o que não pode
 - Requer criatividade
 - Até mais, devido à recursividade
 - Requer prática e experiência
 - Para formar um "arsenal" de soluções e padrões típicos
 - Existem algumas técnicas que podem ajudar

- Muitas CFLs são a união de CFLs mais simples
- Pode ser mais fácil quebrar a linguagem em partes mais simples
 - Linguagem L = L1 U L2
 - Projete uma CFG G1 para L1
 - Projete uma CFG G2 para L2
 - Crie uma CFG G, unindo G1 e G2, da seguinte forma:
 - Copie as produções de G1 e G2 para G
 - Crie uma nova produção, no início, com um novo símbolo inicial, da seguinte forma: S → S1 | S2
 - Onde S1 e S2 são os símbolos iniciais de G1 e G2, respectivamente

- Ex: $\{0^n1^n|n\geq 0\} \cup \{1^n0^n|n\geq 0\}$
 - o G1:

$$S_1 \rightarrow 0S_11|\epsilon$$

o **G2**:

$$S_2 \rightarrow 1S_20|\epsilon$$

• **G**:

$$S \rightarrow S_1 \mid S_2$$

$$S_1 \rightarrow 0S_11 \mid \epsilon$$

$$S_2 \rightarrow 1S_20 \mid \epsilon$$

- Outra técnica: certas CFLs contém cadeias com duas subcadeias que são "ligadas" da seguinte forma:
 - Para reconhecer uma das subcadeias é necessário memorizar informações sobre a outra
 - Ex: {ww^R} , {0ⁿ1ⁿ}
 - Pode-se usar regras do tipo R → uRv
 - Ou seja, u e v estão "ligados", de forma que não é possível reconhecer uma cadeia onde u e v não estejam presentes da maneira definida nesta produção
 - \circ Ex: $\{0^{n}1^{m}|m=2n\}$
 - Solução S → 0S11 | ε

- Mais uma técnica: em linguagens mais complexas, as cadeias podem conter certas estruturas que aparecem recursivamente como parte de outras estruturas (ou delas mesmas)
 - \circ Ex: E \rightarrow E + E | E * E | (E)
- Para projetar este tipo de produção, use recursividade
 - Por exemplo: você está definindo E
 - Ou seja, ele está na cabeça de uma ou mais produções
 - Mas E ainda não está pronto (ainda faltam produções)
 - Mas mesmo assim, assuma que E está pronto, e use-o no corpo de E, caso necessário
- Não esqueça de definir uma condição de parada
 - \circ E \rightarrow ϵ ou E \rightarrow a | b

- Finalmente: testar
 - Experimente a gramática
 - Faça derivações, inferências recursivas, árvores de análise sintática
 - Experimente com cadeias que fazem parte da linguagem e que não fazem
 - Experimente também com cadeias no "extremo"
 - Ex: cadeia vazia, cadeia só com um símbolo, etc

Repassando

União

- \circ A \rightarrow a | b | c | d
- \circ B \rightarrow e | f | g | h
- \circ $C \rightarrow A \mid B$
- \circ D \rightarrow AB
- \circ E \rightarrow AAA
 - C leva a: a ou b ou c ou d ou e ou f ou g ou h
 - D leva a: ae, af, ag, ah, be, bf, bg, bh, ...
 - E leva a: aaa, aab, aac, aad, baa, bab, bac, bad,

Concatenação

- \circ A \rightarrow abcd
- \circ B \rightarrow efgh
- \circ C \rightarrow AB

Opcional

- \circ C \rightarrow aAb
- \circ A \rightarrow c | ϵ
 - A leva a: ab ou acb

. . .

Repassando

- $A \rightarrow Abcd|a$
 - o Recursividade à esquerda, cria listas que "crescem" para a esquerda
 - bcd, <u>bcd</u>bcd, <u>bcd</u>bcdbcd, <u>a</u>bcdbcdbcd
- $A \rightarrow a b c A \mid d$
 - Recursividade à direita, cria listas que "crescem" para a direita
 - abc, abc<u>abc</u>, abcabc<u>abc</u>, abcabcabc<u>d</u>
- $A \rightarrow a b A d e | c$
 - Recursividade no centro, cria listas que "crescem" de dentro para fora
 - abde, ab<u>abde</u>de, abab<u>abde</u>dede, ababab<u>c</u>dedede

- Dê uma gramática livre de contexto gerando a seguinte linguagem:
 - O conjunto de cadeias sobre o alfabeto {a,b} com o mesmo números de as e bs
- Para testar, encontre derivações para os seguintes exemplos:
 - aabb, abab, abba, baba, bbaa, b, bbb
- Resposta
 - \circ S \rightarrow aSbS | bSaS | ϵ

- Dê uma gramática livre de contexto gerando a seguinte linguagem:
 - O conjunto de cadeias sobre o alfabeto {a,b} com mais as do que bs
- Para testar, encontre derivações para os seguintes exemplos:
 - aab, aaaab, aba, ab, a
- Resposta
 - \circ S \rightarrow TaT
 - $T \rightarrow TT \mid aTb \mid bTa \mid a \mid \epsilon$

- Dê uma gramática livre de contexto gerando a seguinte linguagem:
 - Conjunto de cadeias sobre o alfabeto {(,)} onde para cada ocorrência de (existe uma ocorrência de), na ordem inversa
- Para testar, encontre derivações para os seguintes exemplos:
 - o ()(), (()(())), (()), ())
- Resposta
 - \circ S \rightarrow (S) | SS | ϵ

- Dê uma gramática livre de contexto gerando a seguinte linguagem:
 - \circ {aⁿ#b^m | m = 2n}
- Para testar, encontre derivações para os seguintes exemplos:
 - aa#bbbb, a#bba, aa#bb
- Resposta
 - \circ S \rightarrow aSbb
 - \circ S \rightarrow B
 - \circ B \rightarrow #

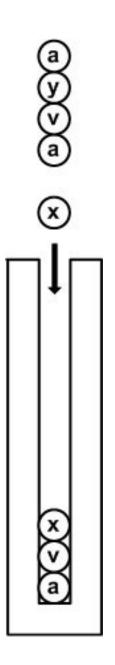
- Dois alunos de LFA, cansados de irem mal na disciplina, decidiram que iriam "colar" durante a próxima prova
- Inventaram um código para que pudessem se comunicar facilmente, passando as respostas das questões de forma cifrada, para que o professor não tivesse prova alguma de sua culpa
- Sendo estudantes de LFA, decidiram descrever o formato do código com uma gramática livre de contexto, para que ambos pudessem compreender bem o método

- O código consiste na seguinte idéia:
- Para codificar uma mensagem, como por exemplo: "verdadeiro":
- Utilizam-se somente letras minúsculas (sem números ou outros símbolos)
- Coloca-se uma letra qualquer após cada letra da mensagem original, obtendo-se uma nova mensagem. Neste exemplo: "vdefrhdiaedheoiprror"
- Ao final da nova mensagem, insere-se o caractere "("
- Após o "(", repete-se a mensagem original, porém agora invertida, e colocando-se duas letras quaisquer após cada letra da mensagem original invertida. Neste exemplo:
 - "vdefrhdiaedheoiprror(oacrfdigrejjdtrawedrrrhnelpvqa"
- O trecho após o "(" serve como validação, caso parte da mensagem se torne ilegível por algum motivo (como gotas de suor de medo caindo sobre o papel)

- Projete uma gramática livre de contexto que reconhece esta linguagem
- Resposta:

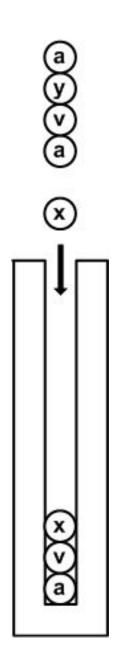
```
S\rightarrowaQSaQQ | bQSbQQ | cQScQQ | dQSdQQ | eQSeQQ | fQSfQQ | ... | zQSzQQ S\rightarrowPar Par \rightarrow ( Q \rightarrow a | b | c | d | e | f | ... | z
```

- Imagine um jogo de computador estilo "Tetris", porém mais simples
- Neste jogo, bolinhas caem umas sobre as outras, em um corredor estreito onde só cabe uma fileira, como na figura ao lado.
- Cada bolinha tem uma letra (a-z), e as letras das bolinhas são escolhidas aleatoriamente
- Sempre que duas bolinhas com a mesma letra se tocam, ambas são destruídas
- O jogo é jogado da seguinte forma: o jogador precisa ser rápido ao identificar a letra certa e clicar nas bolinhas que caem, destruindo-as antes que as mesmas cheguem ao fundo
- Algumas bolinhas caem devagar, e outras depressa, de forma que provavelmente algumas chegarão ao fundo
- Com o passar do tempo, a velocidade média das bolinhas aumenta, tornando o jogo mais difícil
- O jogo começa com algumas bolinhas já no corredor, e termina quando o jogador conseguir limpar o corredor



- Imagine que você é o projetista deste jogo, e o implementou da forma descrita
- Durante os testes, os jogadores reclamaram que em determinado momento, o jogo se tornava "injusto", especialmente nas velocidades mais rápidas
 - pois o algoritmo aleatório acabava mandando muitas bolinhas que não serviam para destruir aquelas no topo da pilha
- É necessário um mecanismo que deixe o jogo mais "justo", ou seja, de vez em quando é preciso mandar a bolinha certa
 - Além disso, foi identificado que, entre as próximas bolinhas a serem "sorteadas", devem constar todas as bolinhas necessárias, e na ordem certa, para que o jogador possa vencer o jogo (podem haver outras)
 - Como um requisito adicional, foi identificado que deve aparecer a bolinha certa no máximo a cada cinco bolinhas

- Descreva o problema anterior em forma de linguagem, onde cada palavra ou cadeia representa um determinado momento do jogo, de acordo com os requisitos anteriores
- Resposta:
 - O alfabeto (ou conjunto de símbolos terminais) são as letras que aparecem nas bolinhas
 - As cadeias são compostas pelas bolinhas que já estão no corredor, e as bolinhas que ainda estão por vir, separadas por um espaço em branco
 - No exemplo ao lado, a cadeia "avx xavya" descreve o momento do jogo
 - Os requisitos se refletem na cadeia da seguinte forma:
 - As letras à esquerda do espaço em branco devem aparecer após o espaço em branco, na ordem inversa, e intercaladas por no máximo cinco letras quaisquer



- Projete uma gramática livre de contexto para essa linguagem
- Resposta 1:

```
S \rightarrow aSQQQQQa \mid bSQQQQQb \mid cSQQQQQc \mid dSQQQQQd \mid ... \mid zSQQQQQz \mid " " Q \rightarrow a \mid b \mid c \mid d \mid e \mid f \mid ... \mid z Q \rightarrow \epsilon
```

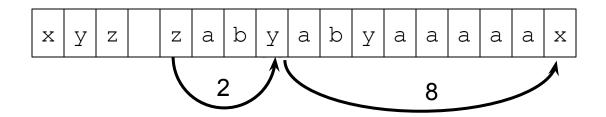
- Problema com essa resposta: Q pode ser qualquer símbolo
- Ex: observe a seguinte cadeia, pode ser derivada a partir dessa gramática (faça a derivação como exercício):

"xyz zabyabyaaaaax"

```
S ⇒ xSQQQQX ⇒ xySQQQQQQQQQX ⇒ xyzSQQQQQQQQQQQQQQQQQQQQQQQQQQX ⇒ xyz QQQQQQQQQQQQQQQX ⇒ xyz zabyabyQQQQQX ⇒ xyz zabyabyaaaaax
```

- A cadeia significa que: no corredor, estão as bolinhas xyz, quer dizer que precisa vir, na ordem, zyx
- Além disso, não pode haver mais do que cinco bolinhas sem que apareça a bolinha correta

Mas veja:



- Não pode existir essa situação
- Deve haver no máximo cinco bolinhas entre duas bolinhas "certas"

Resposta 2:

$$\begin{split} &S \rightarrow aSQ_aQ_aQ_aQ_aa \mid bSQ_bQ_bQ_bQ_bQ_bb \mid cSQ_cQ_cQ_cQ_cC \mid \\ &dSQ_dQ_dQ_dQ_dd \mid ... \mid zSQ_zQ_zQ_zQ_zQ_zZ \mid \text{```'} \\ &Q_a \rightarrow b \mid c \mid d \mid e \mid f \mid ... \mid z \mid \epsilon \\ &Q_b \rightarrow a \mid c \mid d \mid e \mid f \mid ... \mid z \mid \epsilon \\ &Q_c \rightarrow a \mid b \mid d \mid e \mid f \mid ... \mid z \mid \epsilon \end{split}$$

 $Q_{z} \rightarrow a|b|c|d|e|f|...|y|\epsilon$

- Achou muito complicado?
- Observe bem a gramática... existem partes que são linguagens regulares!!
 - \circ Ex: $Q_aQ_aQ_aQ_a$, b|c|d|e|f|...|z| ϵ
- LR → ER → Notações práticas!!!

$$Q_aQ_aQ_aQ_a = Q_a\{5\}$$

$$\begin{aligned} & Q_a = [b-z]? & Q_a = [a-z\&\&[^a]]? \\ & Q_b = [ac-z]? & Q_b = [a-z\&\&[^b]]? \\ & Q_c = [abd-z]? & Q_c = [a-z\&\&[^c]]? \\ & Q_d = [a-ce-z]? & Q_d = [a-z\&\&[^d]]? \end{aligned}$$

Simplificando a notação

```
S \rightarrow aS[a-z\&\&[^a]]\{0,5\}a
     bS[a-z&&[^b]]{0,5}b |
     cS[a-z&&[^c]]{0,5}c |
     dS[a-z&&[^d]]{0,5}d |
     zS[a-z&&[^z]]{0,5}z | " "
```

- Você precisa projetar um sistema de auxílio de controle de tráfego aéreo
- Além das informações do radar, a torre de controle recebe, via rede de dados, a identificação, posição, direção, velocidade e altitude de cada aeronave
- O sistema de tráfego aéreo armazena essas informações em um mesmo arquivo, usando uma linguagem específica

Exemplo de arquivo

```
TAM2946: (41°25'01"N,120°58'57"W):79.44:884:15000

GOL1331: (81°24'21"S,145°14'33"E):179.33:712:13530

AZL5534: (32°24'51"N,104°53'16"E):150.45:500:5914

TAM5353: (27°10'37"N,120°49'22"E):89.54:891:13981
```

- Primeira parte: descreva os terminais usando ER
 - Identificação: três letras maiúsculas e quatro números (TAM2946, AZL5534, etc)
 - Posição: coordenadas geográficas:
 - (Latitude,Longitude)
 - Graus, minutos, segundos, ponto cardeal
 - Latitude: 0 a 90 graus
 - Longitude: 0 a 180 graus
 - Minutos, segundos: 0 a 59
 - \blacksquare Ex: $(41^{\circ}25'01"N, 120^{\circ}58'57"W)$
 - Direção: número inteiro, de 0 a 359
 - Velocidade e altitude: números naturais

Resposta:

```
Identificação \rightarrow [A-Z]{3}[0-9]{4}
Posição → "(a" Latitude "," Longitude ")"
Latitude \rightarrow ([0-8][0-9]|90)°[0-5][0-9]'[0-5][0-9]"[NS]
Longitude \rightarrow ([0-9][0-9]|1[0-7][0-9]|180)°[0-5][0-9]'[0-5][0-9]"[EW]
Direção \rightarrow [0-2][0-9]\{2\}[3[0-5][0-9]
Velocidade → Inteiro
Altitude → Inteiro
Inteiro \rightarrow [0-9]+
```

- Segunda parte: descreva a gramática usando os terminais anteriores
- Resposta (considerando que um arquivo tem uma ou mais aeronave):

```
Lista → Lista Aeronave | Aeronave

Aeronave → Identificação ":" Posição ":" Direção ":"

Velocidade ":" Altura
```

Obs: alguns sistemas também aceitam a seguinte notação

```
Lista → (Aeronave) +
```

- Você está projetando um sistema de auxílio à montagem em uma fábrica, baseado em CAD (Computer-Aided Design)
- A fábrica produz itens simples e complexos, e possui em um banco de dados todas as informações sobre os itens já projetados, assim como o seu desenho
- A funcionalidade que você está implementando é a seguinte:
 - Uma vez projetado o item, deve ser feito o cálculo do material e tempo necessários para sua produção
 - Para isso, o sistema CAD gera um relatório que descreve um item e todos os seus sub-itens
 - Este relatório deve ser automaticamente processado pelo sistema que você está projetando, que deve então fazer os cálculos necessários

- O arquivo gerado pelo sistema
 CAD tem o formato apresentado
 à direita
- Cada item pode conter zero ou mais subitens, sucessivamente
- O material pode ser Aço, Ferro, Alumínio ou Plástico
- Arquivo_CAD pode ou n\u00e3o ser especificado
- Você precisa projetar um analisador para este arquivo

```
Item {
Id="IT 015714"
Desc="Caixa de câmbio"
Dimensões=2400,1670,2020
Material=Aco
Arquivo CAD="caixaCambio.cad"
  SubItem {
    Id="IT 044353"
    Desc="Parafuso 20"
    Dimensões=20,5,5
    Material=Ferro
  SubItem {
    Id="39483"
    Desc="Engrenagem dentada 4"
    Dimensões=150,150,20
    Material=Alumínio
    Arquivo CAD="engDent4.cad"
```

- Descreva os terminais utilizando ERs
- Projete uma gramática livre de contexto para esse formato
- Resposta:

```
Arquivo → "Item" Item
Item → "{"
        "Id" "=" STRING
        "Desc" "=" STRING
        "Dimensões" "=" INT "," INT "," INT
        "Material" "=" Materiais
        ArquivoCad
        ListaSubItens
        "}"
ArquivoCad → "Arquivo CAD" "=" STRING | ε
ListaSubItens → ListaSubItens "SubItem" Item | ε
Materiais → "Aço" | "Ferro" | "Alumínio" | "Plástico";
STRING → "\"" [^\"]* "\""
INT \rightarrow [0-9]+
```

Outra resposta, com notação estendida:

Outra resposta, com notação estendida:

Fim

Aula 13 - Projetando Gramáticas Livres de Contexto