

Khái niệm về văn phạm



- Phân tích câu "Bò vàng gặm cỏ non"
- Cây cú pháp:
- Tâp luât
 - C → CN VN
 - CN → DN
 - VN → ĐgN
 - ĐgN → ĐgT DN
 - DN → DT TT

Văn phạm



- Một văn phạm sản sinh là một hệ thống
- G = (T, N, S, R), trong đó
- T (terminal) tập ký hiệu kết thúc
- N (non terminal) tập ký hiệu không kết thúc
- S (start) ký hiệu khởi đầu
- R (rule) tập luật
- R = { $\alpha \rightarrow \beta \mid \alpha, \beta \in (T \cup N)$ }
- $\alpha \rightarrow \beta$ gọi là luật sản xuất

Dạng chuẩn Chomsky



- Mọi NNPNC không chứa ε đều có thể sinh từ một văn phạm tnđó mọi sản xuất đều có dạng A → BC hoặc A → a, với A,B,C∈N và a ∈T
- Ví dụ: Tìm dạng chuẩn Chomsky cho văn phạm G với T = {a,b}, N ={S,A,B}, R như sau:
 - S → bA|aB
 - A →bAA|aS|a
 - B → aBB|bS|b

Nhắc lại về văn phạm



- Văn phạm: 1 tập luật viết lại
- Ký hiệu kết thúc: các ký hiệu không thể phân rã được nữa.
- Ký hiệu không kết thúc: các ký hiệu có thể phân rã được.
- Xét văn phạm G:

 $S \rightarrow NP VP$

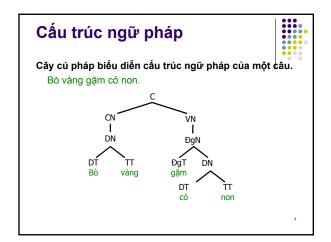
 $NP \rightarrow John$, garbage

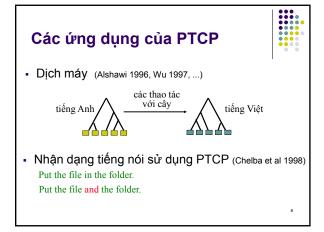
VP → laughed, walks

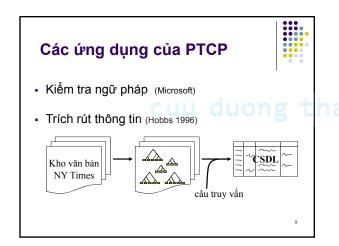
G có thể sinh ra các câu sau:

John laughed. John walks.

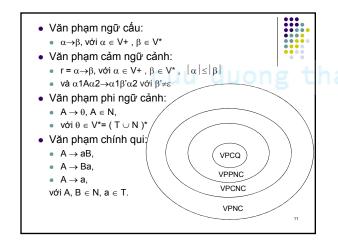
Garbage laughed. Garbage walks.

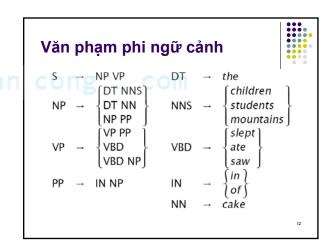










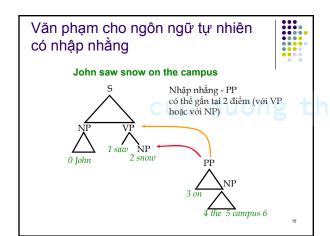


Áp dụng tập luật ngữ pháp



- - \rightarrow NP VP
 - \rightarrow DT NNS VBD
 - → The children slept
- S
 - \rightarrow NP VP
 - \rightarrow DT NNS VBD NP
 - \rightarrow DT NNS VBD DT NN
 - → The children ate the cake

Cấu trúc đoạn đệ qui the students the children in the mountains



PTCP kiểu trên xuống Hướng đích NP,VP,...)

- Khởi đầu với 1 danh sách các ký hiệu cần triển khai (S,
- Viết lại các đích trong tập đích bằng cách:
- tìm luật có vế trái trùng với đích cần triển khai
- triểu khai nó với vế phải luật, tìm cách khớp với câu đầu vào
- Nếu 1 đích có nhiều cách viết lại → chọn 1 luật để áp dụng (bài toán tìm kiếm)
- Có thể sử dụng tìm kiếm rộng (breadth-first search) hoặc tìm kiếm sâu (depth-first search)

Khó khăn với PTCP trên xuống



- Các luật đệ qui trái
- PTCP trên xuống rất bất lợi khi có nhiều luật có cùng vế trái



- Nhiều thao tác thừa: triển khai tất cả các nút có thể phân tích trên xuống
- PTCP trên xuống sẽ làm việc tốt khi có chiến lược điều khiển ngữ pháp phù hợp
- PTCP trên xuống không thể triển khai các ký hiệu tiền kết thúc thành các ký hiệu kết thúc. Trên thực tế, người ta thường sử dụng phương pháp dưới lên để làm việc này.
- Lặp lại công việc: bất cứ chỗ nào có cấu trúc giống nhau

PTCP dưới lên







- Hướng dữ liệu
- Khởi tạo với xâu cần phân tích
- Nếu chuỗi trọng tập đích phù hợp với vế phải của 1 luật → thay nó bằng vế trái của luật.
- Kết thúc khi tập đích = {S}.
- Nếu vế phải của các luật khớp với nhiều luật trong tập đích, cần lựa chọn luật áp dụng (bài toán tìm kiếm)
- Có thể sử dụng tìm kiếm rộng (breadth-first search) hoặc tìm kiếm sâu (depth-first search)

Khó khăn với PTCP dưới lên

- Không hiệu quả khi có nhiều nhập nhằng mức từ vưng
- Lặp lại công việc: bất cứ khi nào có cấu trúc con chung
- Cả PTCP TD (LL) và BU (LR) đều có độ phức tạp là hàm mũ của độ dài câu.

19

Thuật toán CKY (bộ nhận dạng)

- Vào: xâu n từ
- Ra: yes/no
- Cấu trúc ngữ pháp: bảng n x n (chart table)
 - hàng đánh số 0 đến n-1
 - cột đánh số 1 đến n
 - cell [i,j] liệt kê tất cả các nhãn cú pháp giữa i và j

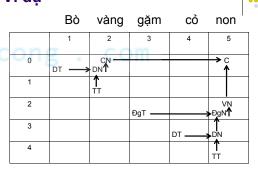
10

Thuật toán CKY (bottom-up)



- for i := 1 to n
 - Thêm tất cả từ loại của từ thứ i vào ô [i-1,i]
- for width := 2 to n
 - for start := 0 to n-width
 - end := start + width
 - for mid := start+1 to end-1
 - for mọi nhãn cú pháp X trong [start,mid]
 - for mọi nhãn cú pháp Y trong [mid,end]
 - for mọi cách kết hợp X và Y (nếu có)
 - Thêm nhãn kết quả vào [start,end] nếu chưa có nhãn này

Ví dụ



Văn phạm phi ngữ cảnh



- 1. Start→ S
- 9. V → *ate*
- 2. $S \rightarrow NP VP$
- 10. Name \rightarrow *John*
- 3. NP → Det Noun
- 11. Name → ice-cream, snow
- NP → Name
- 12. Noun → ice-cream, pizza
 13. Noun → table, guy, campus
- 5. NP \rightarrow Name PP 6. PP \rightarrow Prep NP
- 14. Det \rightarrow the
- 7. $VP \rightarrow V NP$
- 15. Prep \rightarrow on
- 8. $VP \rightarrow V NP PP$

Luật kết hợp



- Ô Cell[i,j] chứa nhãn X nếu
- Có luật X→YZ;
- Cell[i,k] chứa nhãn Y và ô Cell[k,j] chứa nhãn Z, với k nằm giữa i và j;
- VD: NP → DT [0,1] NN[1,2]

24

CKY phải sử dụng luật nhị phân



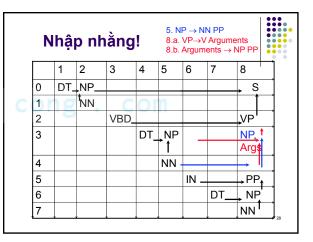
Chuyển VP→V NP PP thành:

8.a. VP→V Arguments

8.b. Arguments \rightarrow NP PP

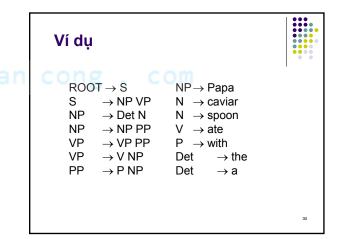
41	The			41 :			Ala a	4-6-1-
	'The	guy	ale	the i	ce-crean	11 011	trie	lable
	1	2	3	4	5	6	7	8
0	DT							
1		NN						
2			VBD					
3				DT				
4					NN			
5						IN		
6							DT	
7								NN

Áp dụng thao tác 'dán' 2 5 6 DT-NP 0 1 ŃΝ 2 VBD 3 DT 4 NN 5 IN 6 DT NN



Thuật toán Earley (top-down) • Tìm các nhãn và các nhãn thiếu (partial constituents) từ đầu vào • A→BC.DE là nhãn thiếu: A + D = A B C D E B C D E A→BC.DE A→BC.DE

Tiến hành dần từ trái sang phải



```
<sup>o</sup> Papa <sup>1</sup> ate <sup>2</sup> the <sup>3</sup> caviar <sup>4</sup> with <sup>5</sup> a <sup>6</sup> spoon <sup>7</sup>
Recursive Descent (Đệ quy)
                                                                 \mathsf{NP} \to \mathsf{Papa}
                                     VP \rightarrow VP PP
                                                                                              V \quad \to ate
     \mathsf{ROOT} \to \mathsf{S}
              \rightarrow NP VP
                                            \rightarrow V NP
                                                                 N \rightarrow caviar
                                                                                              \mathsf{P} \quad \to \mathsf{with}
                                     PP → P NP
              \rightarrow \text{Det N}
                                                                 \mathsf{N} \ \to \mathsf{spoon}
     NΡ
                                                                                              \text{Det} \to \text{the}
              \rightarrow NP PP
                                                                                              Det \rightarrow a
   • 0 ROOT → . S 0
        \bullet \quad 0 \text{ S} \rightarrow . \text{ NP VP } 0

    0 NP → . Papa 0

              • 0 NP \rightarrow Papa . 1

    0 S → NP . VP 1

                                                       \mathsf{NP} \to \mathsf{Papa}
           ROOT \rightarrow S S \rightarrow NP VP
                                                                                             Papa
                                                NP
                                                                       Papa
                         s
      Root
                                               VP
                                                                        VΡ
                                                                                               VΡ
Goal stack
```

```
o Papa 1 ate 2 the 3 caviar 4 with 5 a 6 spoon 7
Recursive Descent
                                                                                           V \quad \to ate
     ROOT \rightarrow S
                                                              NP \rightarrow Papa
                                   \begin{array}{c} VP \rightarrow V NP \\ PP \rightarrow P NP \end{array}
            \rightarrow NP VP
                                                              N → caviar
                                                                                          P \rightarrow with
     NP \rightarrow Det N
                                                               \mathsf{N} \ \to \mathsf{spoon}
                                                                                           \mathrm{Det} \to \mathrm{the}
     NP
              \rightarrow NP PP
                                                                                           Det \rightarrow a
        • 0 S → NP . VP
             {\color{red} \bullet} \ \ {\color{blue} 1 \, \text{VP}} \rightarrow . \ {\color{blue} \text{VP PP}}
                 • 1 \text{ VP} \rightarrow . \text{ VP PP}
                       1 \text{ VP} \rightarrow . \text{ VP PP}
                               1 VP → . VP PP 1 stack overflowed
       VP \rightarrow VP PP \quad VP \rightarrow VP PP \quad VP \rightarrow VP PP
                                                                      VP→ VP PP
                        VP
                                          VΡ
                                                            VP
        VP
                      PP
                                                                              PP
                                          PP
                                                           PP
                                                                              PP
                                        PP
                                                           PP
                                                                             PP
                                                           PP
```

```
oPapa 1 ate 2 the 3 caviar 4 with 5 a 6 spoon 7
 Recursive Descent
     ROOT \rightarrow S
                                                             NP \rightarrow Papa
                                                                                       V \rightarrow ate
              \rightarrow NP VP
                                    VP \rightarrow VP PP
                                                                                       P \rightarrow with
                                                             N → caviar
                                   PP \rightarrow PNP
     NΡ
              \rightarrow \text{Det N}
                                                            \mathsf{N} \ \to \mathsf{spoon}
                                                                                       \text{Det} \to \text{the}
     NP
               \rightarrow NP PP
                                                                                       Det \rightarrow a
0 \text{ ROOT} \rightarrow . S 0
 • 0 \text{ S} \rightarrow . \text{ NP VP } 0
        ■ 0 \text{ NP} \rightarrow . \text{ Papa } 0

    0 NP → Papa . 1

    0 S → NP . VP 1

     • 1 VP \rightarrow . V NP 1
                                      sau . = nonterminal, lặp đi lặp lại việc tìm ký hiệu này ("predict")

    1 V → . ate 1
    1 V → ate . 2

                                       sau . = terminal, tìm nó ở đầu vào ("scan")
sau . = rỗng, đích con của cha nó đã hoàn chỉnh ("attach")
     • 1 VP \rightarrow V . NP 2
                                      predict (đích con tiếp theo)
        • 2NP → . ... 2
                                      phân tích tiếp và cuối cùng
             2 NP → ...
                                      we hoàn thành đích con NP của cha nó → attach
        1 \text{ VP} \rightarrow \text{V NP} . 7
     0 S \rightarrow NP VP
```

```
<sup>o</sup>Papa <sup>1</sup> ate <sup>2</sup> the <sup>3</sup> caviar <sup>4</sup> with <sup>5</sup> a <sup>6</sup> spoon <sup>7</sup>
  Recursive Descent
          \begin{array}{cc} \mathsf{ROOT} \to \mathsf{S} \\ \mathsf{S} & \to \mathsf{NP} \, \mathsf{VP} \\ \mathsf{NP} & \to \mathsf{Det} \, \mathsf{N} \end{array}
                                                              \begin{array}{c} \mathsf{VP} & \to \mathsf{V} \ \mathsf{NP} \\ \mathsf{VP} & \to \mathsf{VP} \ \mathsf{PP} \\ \mathsf{PP} & \to \mathsf{P} \ \mathsf{NP} \end{array}
                                                                                                        \begin{array}{l} \mathsf{NP} \to \mathsf{Papa} \\ \mathsf{N} & \to \mathsf{caviar} \\ \mathsf{N} & \to \mathsf{spoon} \end{array}
                                                                                                                                                     \begin{array}{c} V & \rightarrow \text{ate} \\ P & \rightarrow \text{with} \\ \text{Det} \rightarrow \text{the} \end{array}
          S
NP
NP
                           \rightarrow NP PP
                                                                                                                                                     Det \rightarrow a
0 \text{ ROOT} \rightarrow . S 0

    0 S → . NP VP

                                                                   thực hiện bằng lời gọi hàm:

 0 NP → . Papa 0

                                                                  S() gọi NP() và VP(), VP được triển khai 1
         • 0 NP \rightarrow Papa . 1
                                                                  cách đệ qui
      0 \text{ S} \rightarrow \text{NP} \cdot \text{VP} \cdot 1
        {}^{\bullet} \overrightarrow{\mathsf{VP} \to .\,\mathsf{VNP}} cần quay lại để thử 1 luật VP khác
            \begin{array}{c} 1 \text{ V} \rightarrow \text{. ate 1} \\ 1 \text{ V} \rightarrow \text{ate . 2} \end{array}

    1 VP → V . NP :

                • 2NP → . ... 2
               • 2NP → ...
        • 1 VP → V NP . 7
      0S \rightarrow NP VP.
```

```
<sup>0</sup> Papa 1 ate 2 the 3 caviar 4 with 5 a 6 spoon 7
 Recursive Descent
                                                                  \mathsf{NP} \to \mathsf{Papa}
      ROOT \rightarrow S
                                      VP \rightarrow V NP
                                                                                              V \quad \to ate
             \rightarrow \mathsf{NP}\,\mathsf{VP}
                                       \mathsf{VP} \ \to \mathsf{VP} \, \mathsf{PP}
                                                                  N → caviar
                                                                                              \mathsf{P} \quad \to \mathsf{with}
                                      PP \rightarrow P NP
      ΝP
                                                                                              \text{Det} \to \text{the}
              \rightarrow Det N
                                                                  N \rightarrow spoon
      NP
                \rightarrow NP PP
                                                                                              Det \rightarrow a
0 \text{ ROOT} \rightarrow . S 0

    0 S → . NP VP 0

    0 NP → . Papa 0

    0 NP → Papa . 1

    0 S → NP . VP 1

       \begin{array}{c} \bullet & VP \rightarrow . \ VP \ PP \\ \bullet & VP \rightarrow . \ V \ NP \end{array}
                                               chỗ này cũng cần quay lại
                  1 \text{ V} \rightarrow . ate 1
                   1 V \rightarrow ate . 2

    1 VP → V . NP 2

                  _{2} NP \rightarrow . ... _{2}
                                                  phân tích tiếp và cuối cùng...
                   2 NP → ... . 4
                                                  ... đoạn NP đúng là từ 2 đến 4
```

```
<sup>0</sup>Papa <sup>1</sup> ate <sup>2</sup> the <sup>3</sup> caviar <sup>4</sup> with <sup>5</sup> a <sup>6</sup> spoon <sup>7</sup>
 Recursive Descent
       ROOT \rightarrow S
                                             VP \rightarrow V NP
                                                                            NP \rightarrow Papa
                                                                                                             V \rightarrow ate
               VP \rightarrow VP PP
                                                                           N → caviar
                                                                                                             P \rightarrow with
       NP
                                          PP \rightarrow PNP
                                                                           N \rightarrow spoon
                                                                                                             \mathrm{Det} \to \mathrm{the}
       NP
                  \rightarrow NP PP
                                                                                                             \mathrm{Det} \to \mathrm{a}
0 \text{ ROOT} \rightarrow . S_0

    0 S → . NP VP 0

         • 0 \text{ NP} \rightarrow . \text{ Papa } 0
         • 0 \text{ NP} \rightarrow \text{Papa} . 1

    0 S → NP . VP 1

          \blacksquare (1VP \rightarrow . VP PP)
                 \begin{array}{c} \bullet & \text{VP} \rightarrow . \text{ VP PP} \\ \bullet & \text{1VP} \rightarrow . \text{ VP PP 1} \end{array}
                        1 VP → . VP PP
                              1\,\text{VP} 
ightarrow . VP PP 1\,
                             stack overflowed
                             không giải quyết được gì
– cần thay đổi tập luật để loại trừ đệ qui trái
```

Thuật toán Earley

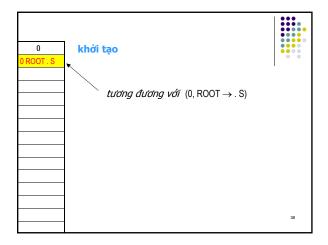


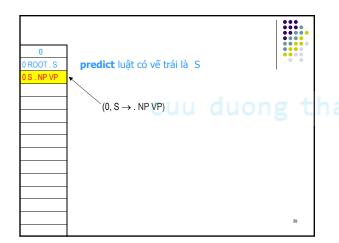
- Thuật toán Earley giống thuật toán đệ qui nói trên, nhưng giải quyết được vấn đề đệ qui trái.
- Sử dụng bảng phân tích giống thuật toán CKY, nhằm lưu lại các thông tin đã tìm thấy → lập trình động "Dynamic programming."

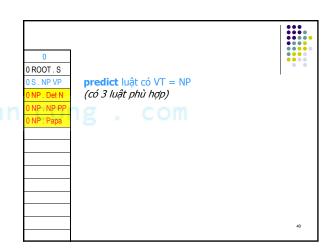
Các thao tác của thuật toán

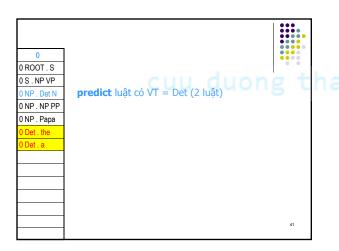
- Xử lý phần đi sau dấu . theo kiểu đệ qui :
 - Nếu là từ, quét (scan) đầu vào để xem có phù hợp không
 - Nếu là ký hiệu không kết thúc, đoán (predict) các khả năng để khớp nó (giảm số phép tiên đoán bằng cách nhìn trước k ký hiệu từ đầu vào và chỉ sử dụng các luật phù hợp với k ký hiệu đó)
 - Nếu rỗng, ta đã hoàn thành một thành phần ngữ pháp, gắn (attach) nó vào những chỗ liên quan

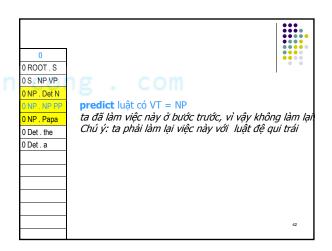
37

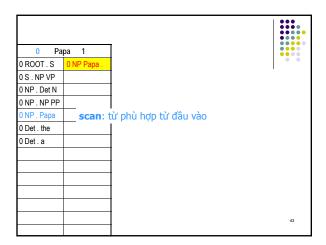


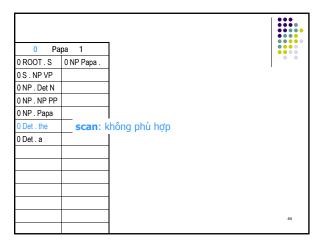




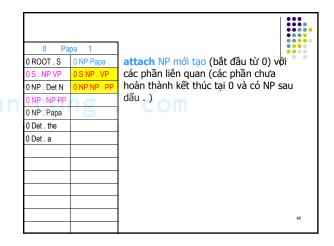


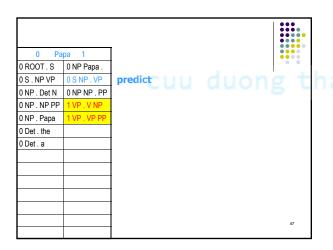


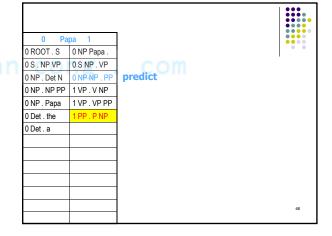


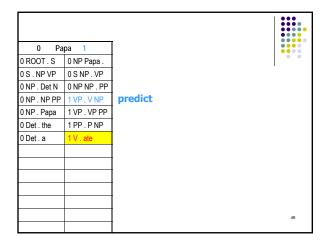


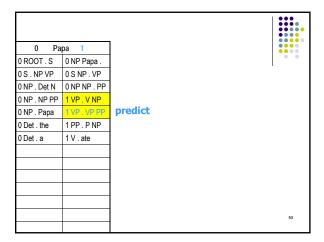


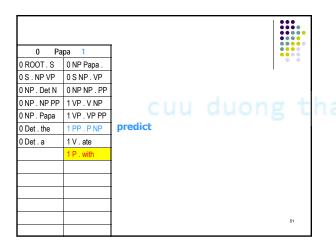


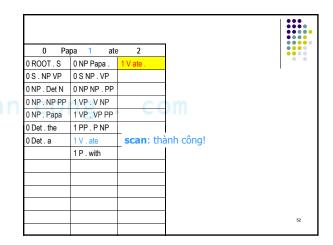




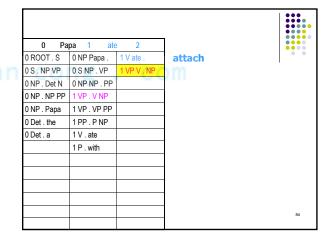


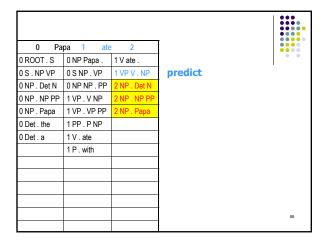




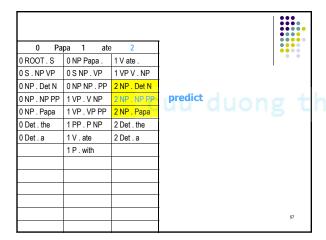


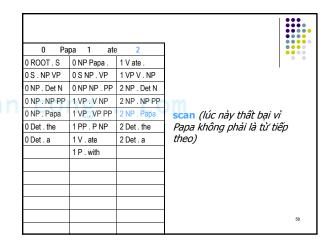




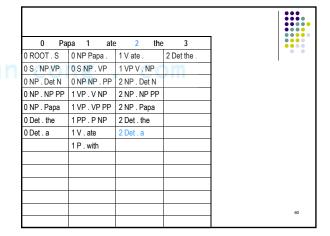


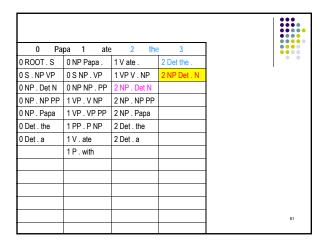
0 Pa	pa 1 ate	2	
0 ROOT . S	0 NP Papa .	1 V ate .	• •
0 S . NP VP	0 S NP . VP	1 VP V . NP	
0 NP . Det N	0 NP NP . PP	2 NP . Det N	predict (các bước sau tương tự
0 NP . NP PP	1 VP . V NP	2 NP . NP PP	
0 NP . Papa	1 VP . VP PP	2 NP . Papa	
0 Det . the	1 PP . P NP	2 Det . the	
0 Det . a	1 V . ate	2 Det . a	
	1 P . with		
			56



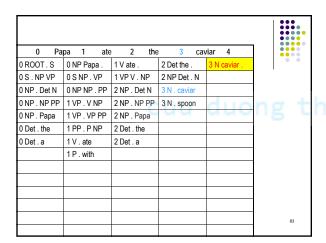


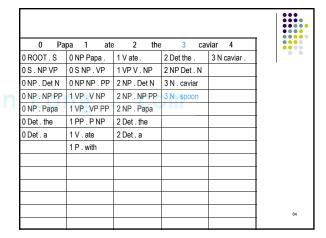


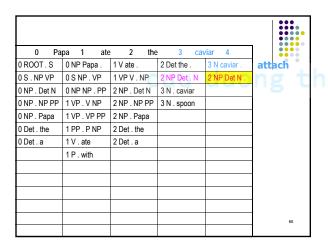


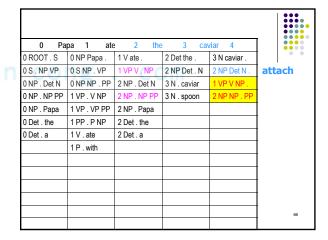


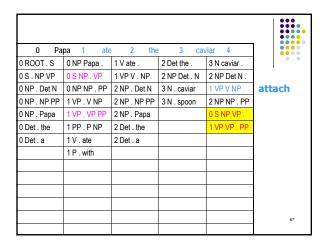
				•••
0 Pa	pa 1 ate	2 the	3	• • • • •
0 ROOT . S	0 NP Papa .	1 V ate .	2 Det the .	
0S.NPVP	0 S NP . VP	1 VP V . NP	2 NP Det . N	
0 NP . Det N	0 NP NP . PP	2 NP . Det N	3 N . caviar	
0 NP . NP PP	1 VP . V NP	2 NP . NP PP	3 N . spoon	
0 NP . Papa	1 VP . VP PP	2 NP . Papa		
0 Det . the	1 PP . P NP	2 Det . the		
0 Det . a	1 V . ate	2 Det . a		
	1 P . with			
				62

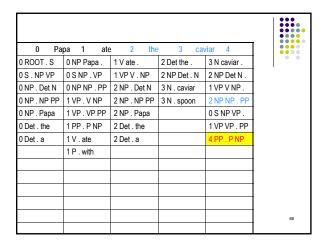


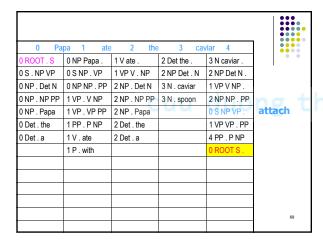


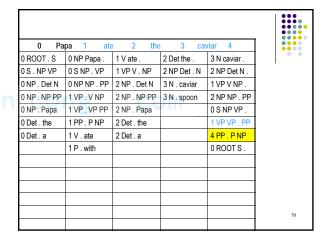


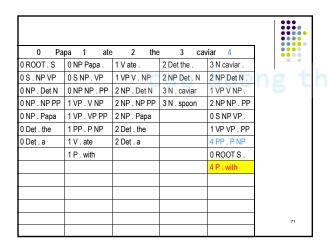


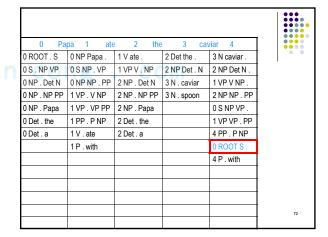


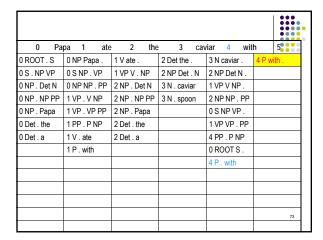




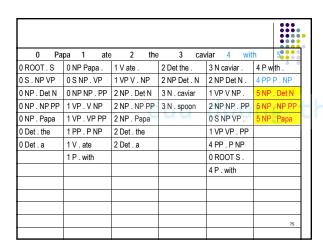


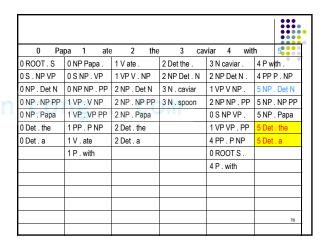


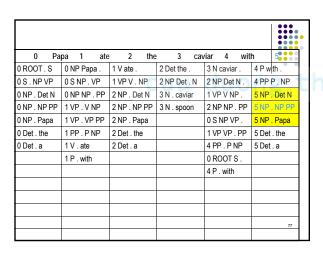


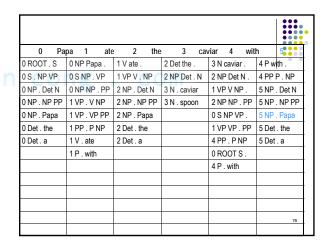


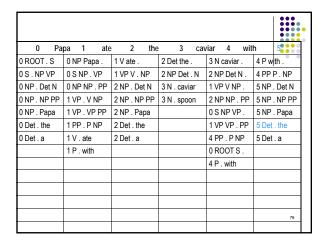
0 Pa	pa 1 ate	2 the	a 3 ca	viar 4 wit	h 5
0 ROOT . S	0 NP Papa .	1 V ate .	2 Det the .	3 N caviar .	4 P with .
0S.NPVP	0 S NP . VP	1 VP V . NP	2 NP Det . N	2 NP Det N .	4 PP P . NP
0 NP . Det N	0 NP NP . PP	2 NP . Det N	3 N . caviar	1 VP V NP.	
0 NP . NP PP	1 VP . V NP	2 NP . NP PP	3 N . spoon	2 NP NP . PP	
0 NP . Papa	1 VP . VP PP	2 NP . Papa		0SNPVP.	
0 Det . the	1 PP . P NP	2 Det . the		1 VP VP . PP	
0 Det . a	1 V . ate	2 Det . a		4 PP . P NP	
	1 P . with			0 ROOT S.	
				4 P . with	
					74



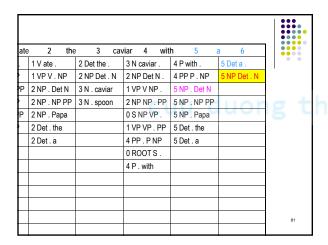


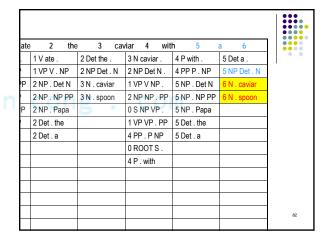


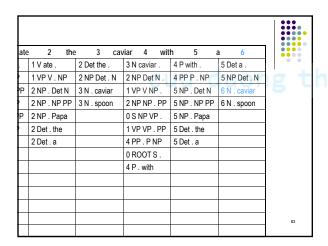


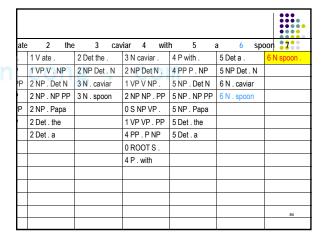


ate	2 the	3 cav	viar 4 wit	h 5	a 6	
	1 V ate .	2 Det the .	3 N caviar .	4 P with .	5 Det a .	• •
•	1 VP V . NP	2 NP Det . N	2 NP Det N .	4 PP P . NP		
P	2 NP . Det N	3 N . caviar	1 VP V NP.	5 NP . Det N		
•	2 NP . NP PP	3 N . spoon	2 NP NP . PP	5 NP . NP PP		
Р	2 NP . Papa		0SNPVP.	5 NP . Papa		
	2 Det . the		1 VP VP . PP	5 Det . the		
	2 Det . a		4 PP . P NP	5 Det . a		
			0 ROOTS.			
			4 P . with			
						80



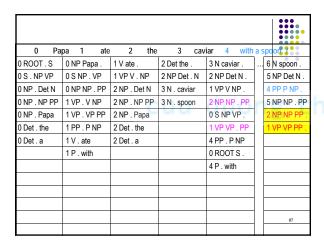


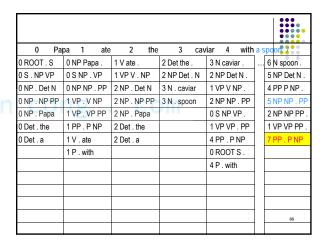


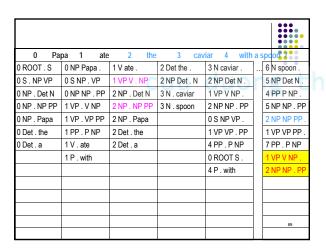


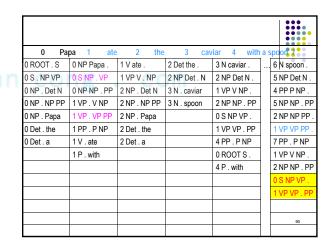
ate	2 the	3 ca\	viar 4 wit	h 5 a	a 6 spo	oon ??
	1 V ate .	2 Det the .	3 N caviar .	4 P with .	5 Det a .	6 N spoon.
ł	1 VP V . NP	2 NP Det . N	2 NP Det N .	4 PP P . NP	5 NP Det . N	5 NP Det N .
Р	2 NP . Det N	3 N . caviar	1 VP V NP.	5 NP . Det N	6 N . caviar	
L	2 NP . NP PP	3 N . spoon	2 NP NP . PP	5 NP . NP PP	6 N . spoon	
Р	2 NP . Papa		0SNPVP.	5 NP . Papa		
L	2 Det . the		1 VP VP . PP	5 Det . the		
	2 Det . a		4 PP . P NP	5 Det . a		
			0 ROOTS.			
L			4 P . with			
L						
L						
L						85
ı						

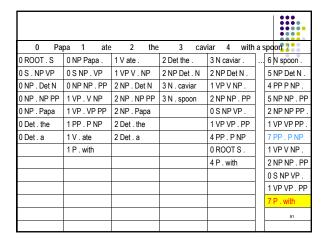
ate	2 the	· 3 cav	riar 4 wit	h 5	. (
ate					a 6 spo	
	1 V ate .	2 Det the .	3 N caviar .	4 P with .	5 Det a .	6 N spoon .
	1 VP V . NP	2 NP Det . N	2 NP Det N .	4 PP P . NP	5 NP Det . N	5 NP Det N.
Р	2 NP . Det N	3 N . caviar	1 VP V NP.	5 NP . Det N	6 N . caviar	4 PP P NP.
ł	2 NP . NP PP	3 N . spoon	2 NP NP . PP	5 NP . NP PP	6 N . spoon	5 NP NP . PP
Ρ	2 NP . Papa		0SNPVP.	5 NP . Papa		
	2 Det . the		1 VP VP . PP	5 Det . the		
	2 Det . a		4 PP . P NP	5 Det . a		
			0 ROOTS.			
			4 P . with			
						86

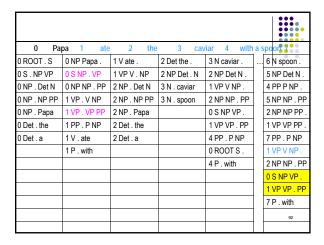


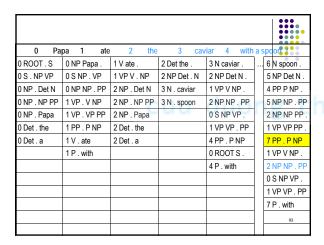


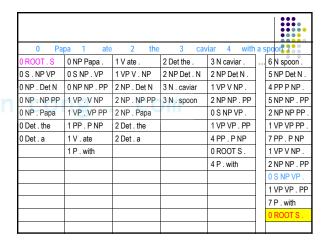


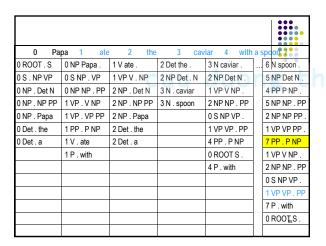


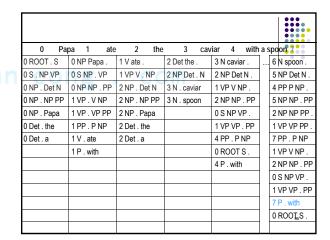


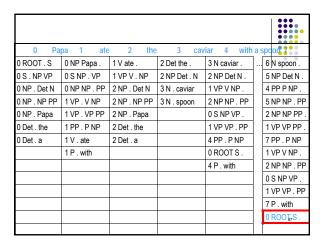


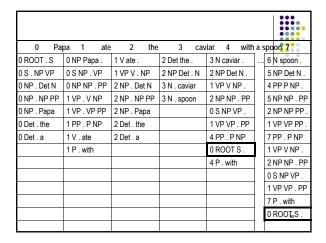


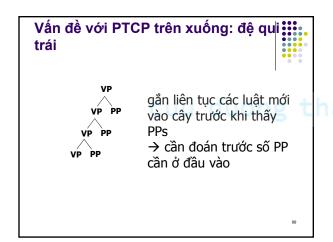


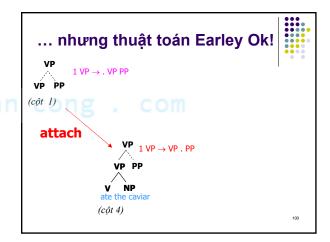


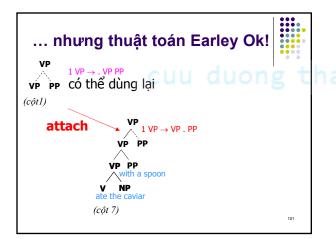


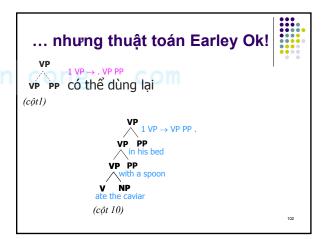


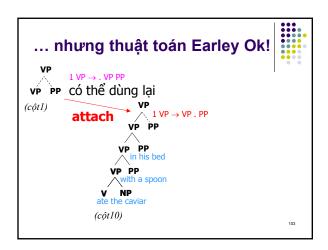














Ưu điểm

• Thuật toán Earley thực hiện một vài phép lọc top-down: bất cứ thành phần nào (state, or triple) được đưa vào tập trạng thái cần tương thích với phần đã được sinh ra ở bên trái. Ví dụ: $S \stackrel{*}{\Rightarrow} w_i$ trong đó w_i là phần của câu đã được duyệt qua



Nhược điểm

- Biểu diễn luật: Explicit representation of rules: wastes time building them.
- Thực hiện phép lọc bên trái nhưng không lọc bên phải

Phép lọc nhìn trước cho ký hiệu không kết thúc

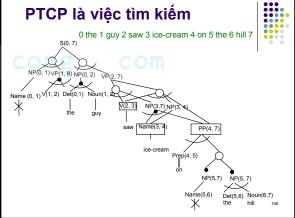
FIRST(A)= $\{x|A \Rightarrow x\delta\}$, x=1 token v.d., FIRST(S)= who, did, the, etc.

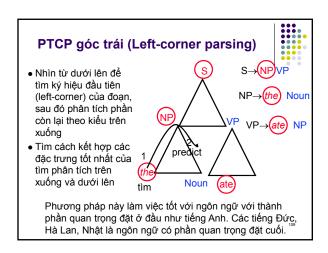
Các phương pháp khác

- Các phương pháp khác ứng với các cách khác nhau để tìm các đoạn
- Đoạn X[i, j] là đoạn có nhãn X phủ đầu vào từ I đến j

 $_{0}$ John $_{1}$ ate $_{2}$ ice-cream $_{3}$ on $_{4}$ the $_{5}$ table $_{6}$ PP[3,6]; S[0,6]; ...

- Biểu diễn không gian tìm kiếm như cây and-or
 - Disjuncts (or) = các đường phân tích khác nhau
 - Conjuncts (and) = vế phải của luật, ví dụ vế phải của S là NP VP





cuu duong than cong . com

cuu duong than cong . com