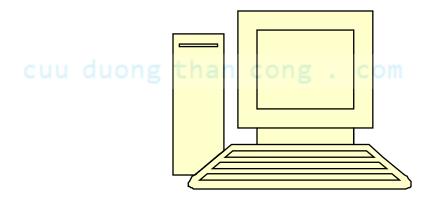


### DẠI HỌC ĐÀ NĂNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC BÁCH KHOA KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

# **CHUONG TRÌNH DỊCH**







# Mục tiêu giáo trình

- 1. Cung cấp những kiến thức cơ bản về chương trình dịch
- 2. Cung cấp các phương pháp phân tích từ vựng, phân tích cú pháp.
- 3. Cơ sở cho việc tìm hiểu các ngôn ngữ lập trình.
- 4. Rèn luyện kỹ năng lập trình cho sinh viên



# Nội dung giáo trình

CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỤNG

CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

CHƯƠNG 5. PHÂN TÍCH NGỮ NGHĨA

CHƯƠNG 6. XỬ LÝ LÕI VÀ SINH MÃ



### CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 1. Các khái niệm cơ bản
- Đặc trưng của ngôn ngữ lập trình (NNLT) bậc cao
- 3. Các qui tắc từ vựng và cú pháp
- 4. Các chức năng của một trình biên dịch



# CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 1. Các khái niệm cơ bản
  - 1.1. Sự phát triển của ngôn ngữ lập trình
  - 1.2. Khái niệm chương trình dịch
  - 1.3. Phân loại chương trình dịch
  - 1.4. Các ứng dụng khác của kỹ thuật dịch



## CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 1. Các khái niệm cơ bản
  - 1.1. Sự phát triển của ngôn ngữ lập trình





## CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

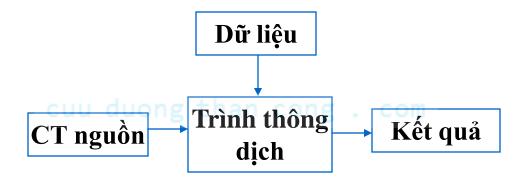
- 1. Các khái niệm cơ bản
  - 1.2. Khái niệm chương trình dịch

Chương trình dịch là chương trình dùng đế dịch một chương trình (CT nguồn) viết trên NNLT nào đó (NN nguồn) sang một chương trình tương đương (CT đích) trên một NN khác (NN đích)



- 1. Các khái niệm cơ bản
  - 1.3. Phân loại chương trình dịch
- \* Trình biên dịch Dữ liệu Máy tính Trình biên Kết quả CT đích CT nguồn thực thi dịch Thời gian Thời gian thực thi dịch

- 1. Các khái niệm cơ bản
  - 1.3. Phân loại chương trình dịch
  - Trình thông dịch





- 1. Các khái niệm cơ bản
  - 1.4. Các ứng dụng khác của kỹ thuật dịch
  - Trong các hệ thống: phần giao tiếp giữa người và máy thông qua các câu lệnh.
  - Hệ thống xử lý NN tự nhiên: dịch thuật, tóm tắt văn bản.



## CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 2. Đặc trưng của NNLT bậc cao
  - Tính tự nhiên
  - Tính thích nghi
  - Tính hiệu quả
  - Tính đa dạng

cuu duong than cong . com



uuDuongThanCong.com

https://fb.com/tailieudientucntt

- 3. Các qui tắc từ vựng và cú pháp
  - 3.1. Bản chữ cái
- Gồm những ký hiệu được phép sử dụng để viết chương trình than cong . com
- Số lượng, ý nghĩa sử dụng của các ký tự trong bản chữ cái của các NN là khác nhau.
- Nhìn chung bản chữ cái của các NNLT:
  - + 52 chữ cái: A →Z, a→z
  - $+10 \text{ chữ số: } 0 \rightarrow 9$



# CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 3. Các qui tắc từ vựng và cú pháp
  - 3.2. Từ tố (Token)
  - Từ tố là đơn vị nhỏ nhất có nghĩa
  - Từ tố được xây dựng từ bản chữ cái
  - Ví dụ: hằng, biến, từ khoá, các phép toán,...





- 3. Các qui tắc từ vựng và cú pháp
  - 3.3. Phạm trù cú pháp
  - Phạm trù cú pháp là một dãy từ tố kết hợp theo một qui luật nào đó
  - Các cách biểu diễn cú pháp thông thường
    - + BNF(Backus Naus Form):

<|entrolor: <|entr



## CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 3. Các qui tắc từ vựng và cú pháp
  - 3.3. Phạm trù cú pháp
    - + Biểu đồ cú pháp:
  - Chương trình→Program →Danh biểu→ Khối Khối →- var...
    - procedure → Danh biểu → Khối

cuu duong than cong . com

- begin →lệnh → end →.
- Mục tiêu của phạm trù cú pháp là việc định nghĩa được khái niệm chương trình đến mức

nDuongThanCong.com đô tư có

https://fb.com/tailieudientucnt



- 3. Các qui tắc từ vựng và cú pháp
  - 3.4. Các qui tắc từ vựng thông dụng
- Cách sử dụng khoảng trống(dấu trắng), dấu tab('\t'), dấu sang dòng('\n')
- Đối với liên kết tự do, có thể sử dụng nhiều khoảng trống thay vì một khoảng trống.



# CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

3. Các qui tắc từ vựng và cú pháp

3.4. Các qui tắc từ vựng thông dụng

 Một khoảng trống là bắt buộc giữa các từ tố: từ khoá và tên,...

Ví dụ: program tenct;

- Khoảng trống không bắt buộc: số và các phép toán, tên biến và các phép toán

Ví dụ: x := x + 3\*3;

- Cách sử dụng chú thích và xâu ký tự



- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch
- Phân tích từ vựng
- Phân tích cú pháp
- Phân tích ngữ nghĩa
- Xử lý lỗi
- Sinh mã trung gian ong . com
- Tối ưu mã trung gian
- Sinh mã đối tượng

- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch
  - 4.1. Phân tích từ vựng
- CT nguồn là một dãy các ký tự.
- Phân tích từ vựng là phân tích CT nguồn thành các từ tố (Token).
- Các Token này sẽ là dữ liệu đầu vào của phân tích cú pháp.



# CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch
  - 4.2. Phân tích cú pháp
- Đầu vào sẽ là dãy các Token nối nhau bằng mộ qui tắc nào đó.
- Phân tích xem các Token có tuân theo qui tắc cú pháp của ngôn ngữ không



- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch 4.3. Phân tích ngữ nghĩa
- Kiểm tra tính hợp lệ của các phép toán và các phép xử lý
- Ví dụ:
  - Biến phải khai báo trước khi sử dụng (Pascal)
  - Kiểm tra tính tương thích kiểu dữ liệu của biến và biểu thức

## CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch 4.4. Xử lý lỗi
- CT nguồn vẫn có thể xảy ra lỗi.
- Phần xử lý lỗi sẽ thông báo lỗi cho NSD
- Lỗi ở phần nào báo ở phần đó.



- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch 4.4. Xử lý lỗi
- Có các loại lỗi:
  - Lỗi từ vựng (trong Pascal sử dụng biến mà chưa khai báo)
  - Lỗi cú pháp ((a+5; lỗi thiếu dấu ')')
  - Lỗi ngữ nghĩa (x=3.5; nhưng khai báo int x)
  - Lỗi thực hiện (phép chia 0)





- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch 4.5. sinh mã trung gian
  - Sau giai đoạn phân tích ngữ nghĩa
- Mã trung gian là một dạng trung gian của CT nguồn có 2 đặc điểm:
  - Dễ được sinh ra
  - Dễ dịch sang ngôn ngữ đích

## CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

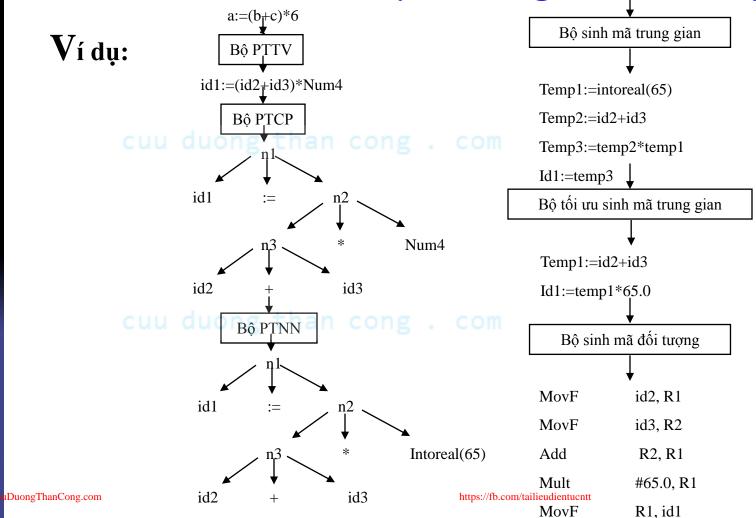
- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch
  - 4.6. Tối ưu mã trung gian
- Bổ bớt các lệnh thừa.
- Cải tiến lại mã trung gian để khi sinh mã đối tượng thì thời gian thực thi mã đối tượng sẽ ngắn hơn



- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch 4.7. Sinh mã đối tượng
- Giai đoạn cuối của trình biên dịch.
- Mã đối tượng có thể là mã máy, hợp ngữ hay một ngôn ngữ khác ngôn ngữ nguồn.
- Các pha (giai đoạn) có thể thực hiện song hành
- Một vài pha có thế ghép lại thành lượt (chuyến
- Một lượt sẽ đọc toàn bộ CT nguồn hay một dạng trung gian của CT nguồn, sau đó ghi kết địch để lượt sau đọc và xử lýc tiếp....

## CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

4. Các chức năng của một chương trình biên dịch



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

- Mục đích
- Nội dung
- Otomat hữu hạn đơn định
- Bộ phân tích từ vựng
- Bảng danh biểu



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 1. Mục đích

- Chia cắt xâu vào (CT nguồn) thành dãy các từ tố.
- Hai cách cài đặt
  - Sử dụng một lượt cho việc phân tích từ vựng → dãy các token → phân tích cú pháp...ong than cong com
- Phân tích từ vựng dùng chung một lượt với phân tích cú pháp. Một lần chỉ phát hiện 1 token gọi là từ tố tiếp đến.



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 2. Nội dung

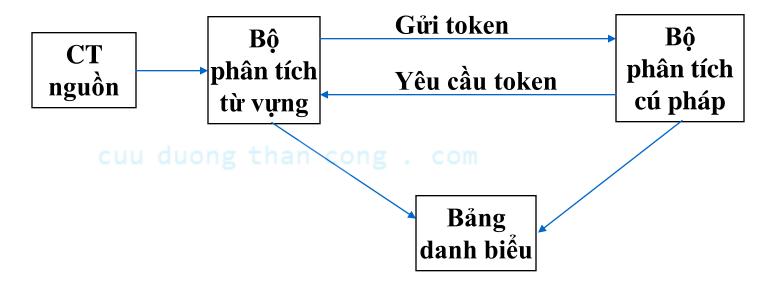
- Đọc xâu vào từng ký tự một → gom lại thành token đến khi gặp ký tự không thể kết hợp thành token. cong com
- Luôn luôn đọc trước một ký tự.
- Loại bỏ các ký tự trống và chú thích.
- Chuyển những thông tin của những từ tố (văn bản, mã phân loại) vừa phát hiện cho bộ phân tích cú pháp.

Cuiduang Than Copedhát hiện lỗi.

### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 2. Nội dung

- Sự giao tiếp giữa bộ phân tích từ vựng và bộ phân tích cú pháp





## CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

3. Otomat hữu hạn đơn định

3.1. Định nghĩa:  $M(\Sigma, Q, \delta, q0, F)$ 

Σ: bộ chữ vào

Q: tập hữu hạn các trạng thái

 $q0 \in Q$ : trạng thái đầu

 $F \subseteq Q$ : tập các trạng thái kết thúc

δ: hàm chuyển trạng thái có dạng δ(q,a)=pVới q,p ∈ Q, a ∈ Σ

 $\delta$ (q,a)=p: nghĩa là ở trạng thái q, đọc a, chuyển https://fb.com/tailieudientucnt





- 3. Otomat hữu hạn đơn định
  - 3.2. Biểu diễn các hàm chuyển trạng thái
  - Dùng bảng: sử dụng ma trận δ có:
    - Chỉ số hàng: trạng thái
    - Chỉ số cột: ký hiệu vào
    - Giá trị tại hàng q, cột a là trạng thái p, sao cho δ(q,a)=p



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

- 3. Otomat hữu hạn đơn định
  - 3.2. Biểu diễn các hàm chuyển trạng thái
  - Dùng bảng:

Ví dụ: có hàm chuyển của một Otomat như

sau:  $\delta(1,a)=2$ ,  $\delta(2,b)=2$ ,  $\delta(2,c)=2$ 

cuu c	uon $oldsymbol{\delta}$ tha	n cong .	comb	c
	1	2		
	2		2	2



### CHƯƠNG 2. PHẨN TÍCH TỪ VỰNG

- 3. Otomat hữu hạn đơn định
  - 3.2. Biểu diễn các hàm chuyển trạng thái
  - \* Hình vẽ:
- mỗi trạng thái q∈Q được đặt trong các vòng tròn.
- Trạng thái bắt đầu q0 có thêm dấu '>' ở đầu.
- Trạng thái kết thúc q∈F được đặt trong vòng tròn kép.

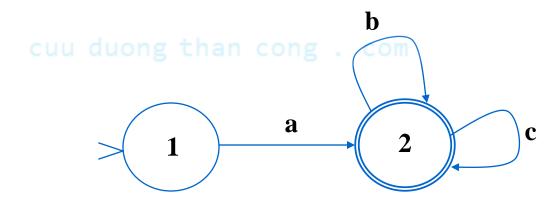


### CHƯƠNG 2. PHẨN TÍCH TỪ VỰNG

- 3. Otomat hữu hạn đơn định
  - 3.2. Biểu diễn các hàm chuyến trạng thái
  - Hình vẽ:

Ví dụ: có hàm chuyển của một Otomat như

sau:  $\delta(1,a)=2$ ,  $\delta(2,b)=2$ ,  $\delta(2,c)=2$ 





### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

- 3. Otomat hữu hạn đơn định
  - 3.2. Biểu diễn các hàm chuyển trạng thái
  - Nhận xét:
  - Biểu diễn hàm chuyển trạng thái bằng hình vẽ có ưu điểm hơn. Trong hình vẽ ta xác định đầy đủ tất cả các thành phần của Otomat.
    - cuu duong than cong . com
  - Biểu diễn bằng bảng xác định hàm chuyển trạng thái, tập các trạng thái, bộ chữ vào nhưng không phân biệt được trạng thái bắt đầu và trạng thái kết thúc.



- 3. Otomat hữu hạn đơn định
  - 3.3. Hoạt động của Otomat
- Đọc các ký hiệu của xâu vào từ trái sang phải,
   bắt đầu từ trạng thái q0.
- Mỗi bước đọc một ký hiệu thì chuyển sang trạng thái theo δ. Có thể đọc xong hay không đọc xong xâu vào.





- 3. Otomat hữu hạn đơn định
  - 3.3. Hoạt động của Otomat
- Đọc xong xâu vào đến một trạng thái p∈F thì xâu vào được đoán nhận (xâu đúng).
- Đọc xong xâu vào mà rơi vào trạng thái p∉F thì xâu vào không được đoán nhận.
- Không đọc xong xâu vào (do δ rơi vào điểm không xác định) thì xâu vào không được đoán nhận.



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 3. Otomat hữu hạn đơn định

3.4. Ví dụ: Xác định Otomat đoán nhận số nhị phân.  $M(\Sigma, Q, \delta, q0, F)$ 

 $\Sigma$ : {0, 1, trắng} and compare compar

Q: {0, 1, 2}

q0: 0

cuu duong than cong . com

**F**: {2}

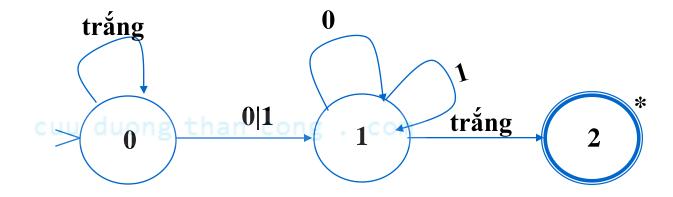
δ:  $\delta(0,\text{trắng})=0$ ,  $\delta(0,0)=1$ ,  $\delta(0,1)=1$ ,  $\delta(1,0)=1$ ,  $\delta(1,1)=1$ ,  $\delta(1,\text{trắng})=2$ 



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 3. Otomat hữu hạn đơn định

3.4. Ví dụ: Xác định Otomat đoán nhận số nhị phân





### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 4.Lập bộ phân tích từ vựng

Ngoài các hình qui ước của Otomat thông thường lại có thêm:

cuu duong than cong . com



Trạng thái kết thúc và trả lui ký tự vừa đọc



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

- 4. Lập bộ phân tích từ vựng
  - 4.1. Phương pháp mô phỏng
- Mỗi trạng thái: tương ứng với một đoạn chương trình
- Nối tiếp các trạng thái: nối tiếp 2 đoạn chương trình tương ứng



Lệnh rẽ nhánh



Lệnh lặp

### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 4.Lập bộ phân tích từ vựng

### 4.1. Phương pháp mô phỏng

```
Max=10; {độ dài tối đa của 1 danh biểu}
Type
Loaikytu=(conso,cham, Ttu, trang, Ccai);
Loaituto=(nguyen,thuc,Toantu,
Danhbieu);
Xau=Array[1..max] of char;
Var
            Kytutiep:char;
Procedure Dockytu(var c:char);
... {Đọc ký tự tiếp, ký tự này luôn luôn được
doc trước}
Function LoaiKT(c:char):Loaikytu;
... {Cho biết loại của ký tự c}
Procedure Baoloi;
...{Cho một thông báo lỗi}
```

```
Procedure Tuvung(var ma:Loaituto;var x:xau);
 Var i:0..max;
 Begin
  For i:=1 to max do x[i]:=";
  I:=0:
  While loaikytu(kytutiep)=trang do
            Dockytu(kytutiep);
  Case loaikytu(kytutiep) of
    Conso: Begin
     Repeat I:=i+1;
              x[i]:=kytutiep;
              Dockytu(kytutiep);
      Until Loaikytu(kytutiep)<>conso;
      https://fb.com/tailieudientucntt
```

### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 4.Lập bộ phân tích từ vựng

### 4.1. Phương pháp mô phỏng

```
If loaikytu(kytutiep)=cham then
        Begin Repeat
                         I:=i+1;
                         x[i]:=kytutiep;
                         Dockytu(kytutiep);
              Until loaikytu(kytutiep)<>Conso
              Ma:=thuc;
         End;
      End:
    Cham: Begin Baoloi;
        Repeat I:=i+1;
               x[i]:=kytutiep;
               Dockytu(kytutiep);
        Until loaikytu(kytutiep)<>conso;
nDuongThanCornyCon=thuc; End;
```

```
Ttu: begin I:=i+1; x[i]:=kytutiep;
              ma:=toantu; Dockytu(kytutiep);
        end;
  Ccai: begin
          Repeat
             If i<max then
              Begin I:=i+1;
                      x[i]:=kytutiep;
              end;
             Dockytu(kytutiep);
           Until (loaikytu(kytutiep)<>Ccai)
and (loaikytu(kytutiep)<>conso);
          Ma:=danhbieu;
         End:
      https://fb.com/tailieudientucntt
  End: {case} End: {tuvung}
```

### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 4.Lập bộ phân tích từ vựng

## 4.1. Phương pháp điều khiển bằng bảng

Var bangchuyen: array[1..6,loaikytu] of 0..6;

Mảng này được nạp dữ liệu như sau:

	trang	Conso	Cham	Ttu	Ccai
1	1	2	4	5	6
2	0	2	3	0	0
3	0	3	0	0	0
4	0	3	0	0	0
5	0	0	0	0	0
6	0	0	O https://fb.cor	<b>O</b> n/tailieudientucntt	6



### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

### 4. Lập bộ phân tích từ vựng

4.1. Phương pháp điều khiến bằng bảng

```
Procedure Tuvung(var ma:loaituto; var x:xau);
   Begin
              cuu duong than con
    trangthai:=1:
    trangthaitiep:=bangchuyen[trangthai,
                          loaikytu(kytutiep)];
    i = 0;
    Repeat
      i:=i+1; cuu duong than con
      x[i]:=kytutiep;
      trangthai:=trangthaitiep;
      Dockytu(kytutiep);
      trangthaitiep:= bangchuyen[trangthai,
              loaikytu(kytutiep)];
uDuongThanCong.com
```

```
Case trangthai of

2: ma:=nguyen;

3: ma:=thuc;

4: baoloi;

5:ma:=toantu;

6: ma:=danhbieu;

End;{case}

End; {Tuvung}
```

https://fb.com/tailieudientucntt

### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

## 5. Bảng danh biểu

## Gồm các token và các thuộc tính của token

Chỉ số	Token	Trị từ vựng	Các thuộc tính khác			
01 <sup>CU</sup>	u duong tha	n cong . com				
02	Num	45				
03	Id	A				
04	Id	В				
05 <sup>CU</sup>	u duong tha	in cong . com				
06	Relation	<				
07	Then	Then				
08 Duong Than Cong. com	operator	+ hung//fb.com	/tailian/diantuentr			
Juong FhanCong.com	gThanCong.com https://fb.com/tailieudientucntt					

### CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

- 6. Các cấu trúc dữ liệu cho bảng các danh biểu
- Tổ chức tuần tự: mảng, danh sách liên kết, danh sách móc nối
- Tổ chức cây tìm kiếm nhị phân



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Một số vấn đề về ngôn ngữ
- Văn phạm phi ngữ cảnh
- Đại cương về phân tích cú pháp
- Các phương pháp phân tích cú pháp



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
  - 1.1. Xâu
- Bộ chữ (bảng chữ) là tập hợp hữu hạn các ký hiệu

Ví dụ:{0,1} bộ chữ gồm 2 ký hiệu 0 và 1

 $\{a,b,c,...,z\}$  bộ chữ gồm các ký hiệu a  $\rightarrow$ z

Tập các chữ cái tiếng việt



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
  - 1.1. Xâu
- Xâu trên bộ chữ V là 1 dãy các ký hiệu của V

Ví dụ: 0110 là xâu trên bộ chữ {0,1}

a, ab, giathanh là xâu trên bộ chữ {a,b,...,z}

cuu duong than cong . com

- Độ dài xâu là số các ký hiệu trong xâu

Ký hiệu: độ dài xâu x là |x|

CuiDuongThanConVcol du: |01110|=5

https://fb.com/tailieudientucntt

### CHƯƠNG 3. CÁC VẨN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

1. Một số vấn đề về ngôn ngữ

1.1. Xâu

Xâu rỗng là xâu có độ dài bằng 0

Ký hiệu:  $\varepsilon$ ,  $|\varepsilon|=0$ 

Tập tất cả các xâu trên V là  $V^*$ ,  $\{\epsilon\} \subseteq V^*$ 

cuu du
$$V^+=V^*-\{\epsilon\}$$
ng . com

V\*: tập vô hạn đếm được

Ví du:  $V=\{a,b\} \rightarrow V^{*=\{\epsilon,a,b,aa,bb,ab,ba,...\}}$ 



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
  - 1.1. Xâu
- Các phép toán trên xâu
- Ghép tiếp: cho 2 xâu x,y. Ghép tiếp của x, y là x.y hay xy là 1 xâu viết x trước, rồi đến y sau chứ không có dấu cách.

$$y = 0110$$

$$xy = 010110$$



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

1. Một số vấn đề về ngôn ngữ

1.1. Xâu

 Đảo ngược xâu x (x<sup>r</sup>): xâu được viết theo thứ tự ngược lại của xâu x

Ví dụ:  $x=0101 \rightarrow x^r = 1010$ 

Chú ý:  $\varepsilon^r = \varepsilon$ ,  $1^r = 1$ 

Xâu x mà x=x<sup>r</sup> thì x là xâu hình tháp (xâu đối xứng)

Ví dụ:  $x=0110 \rightarrow x^r=0110$ ,  $x: x\hat{a}u$  hình tháp



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
  - 1.2. Ngôn ngữ
- Ngôn ngữ L trên bộ chữ V là tập hợp các xâu trên V, L⊆V\*
- Các phép toán trên ngôn ngữ
- Vì ngôn ngữ là tập hợp nên có các phép toán tập hợp: ∩(giao), ∪(hợp), -(hiệu, bù)



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
  - 1.2. Ngôn ngữ
- Ghép tiếp 2 ngôn ngữ

Cho 2 ngôn ngữ L1, L2. Ta gọi ghép tiếp L1.L2 (L1L2) của L1 và L2 là một tập hợp L1L2= $\{xy/(x \in L1) \text{ và } (y \in L2)\}$ 

$$x.x=x^2; x.x.x=x^3; x^0=\varepsilon; x^i=x^{i-1}x$$

$$L^0=\{\epsilon\}; L^i=L^{i-1}.L$$

-  $L^*=L0\cup L^1\cup L^2\cup ...\cup$ ;  $L^+=L^1\cup L^2\cup ...\cup$ 

uDuongThanCong.com

https://fb.com/tailieudientucntt

# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
  - 1.3. Biểu diễn ngôn ngữ
- Ngôn ngữ đơn giản
- Phương pháp liệt kê: ngôn ngữ có số xâu là hữu hạn và có thể xác định được.

Ví dụ: ngôn ngữ là các số tự nhiên nhỏ hơn 20 và lớn hơn 12

L={13, 14, 15, 16, 17, 18, 19}



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
  - 1.3. Biểu diễn ngôn ngữ
- Ngôn ngữ đơn giản
- Phương pháp sử dụng tân từ P(x): ngôn ngữ mà các xâu có cùng các đặc điểm.

Ví dụ: ngôn ngữ là các số thực nhỏ hơn 5.

 $L=\{x/(x \in R) \text{ và } (x < 5)\}$ 

Ngôn ngữ phức tạp

CLIDUOIGTHAICON ZĂN PHẠM: CƠ CHẾ ĐỂ SẢN 115 IN HO CHÂU NGÔN NGỮ



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.1. Định nghĩa:  $G=(\Sigma, \Delta, s, p)$  trong đó:

Σ: tập hữu hạn các ký hiệu kết thúc.

 $\Delta$ : tập hữu hạn các ký hiệu chưa kết thúc.

s: ký hiệu bắt đầu;  $s \in \Delta$ 

p: tập hữu hạn các sản xuất có dạng  $A \rightarrow \alpha$  với  $A \in \Delta$  và  $\alpha \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ 



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

2. Văn phạm phi ngữ cảnh

2.2. Ví dụ:  $G=(\Sigma, \Delta, s, p)$  trong đó:

 $\Sigma \colon \{0,\!1\}$  cuu duong than cong . com

 $\Delta$ :  $\{S\}$ 

**s: S** 

cuu dup:  $S \rightarrow 0S \mid 1S \mid 0 \mid 1$ 



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
- Qui ước:
- Ký hiệu kết thúc được viết bằng chữ thường
- Ký hiệu chưa kết thúc được viết bằng chữ in
- Ký hiệu chưa kết thúc nằm bên trái của sản xuất đầu tiên là ký hiệu bắt đầu.



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Xâu (câu) và dạng câu:
- $\alpha$  gọi là xâu khi  $\alpha \in \Sigma^*$
- $\alpha$  gọi là dạng câu khi  $\alpha \in (\Sigma \cup \Delta)^*$



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Quan hệ suy dẫn:
- A có quan hệ suy dẫn ra α hay α được suy dẫn từ A, có nghĩa là từ A áp dụng các sản xuất sinh ra được α
- Quan hệ suy dẫn trực tiếp: từ A áp dụng một sản xuất sinh được α

Ký hiệu:  $A \Rightarrow \alpha$  với  $A \in \Delta$  và  $\alpha \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ 



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Quan hệ suy dẫn:
- Quan hệ suy dẫn nhiều lần: từ A áp dụng nhiều sản xuất mới sinh được α
  - Ký hiệu:  $A \Rightarrow^+ \alpha \text{ với } A \in \Delta \text{ và } \alpha \in (\Sigma \cup \Delta)^*$
- Độ dài suy dẫn: số lần áp dụng các sản xuất
- Độ dài của suy dẫn trực tiếp bằng 1



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Quan hệ suy dẫn:
- Nếu luôn luôn thay thế ký hiệu chưa kết thúc ở bên trái nhất gọi là suy dẫn trái.
   Tương tự ta có suy dẫn phải



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Cây suy dẫn: cây thoả mãn các điều kiện:
- Mỗi nút có 1 nhãn: ký hiệu kết thúc hoặc chưa kết thúc
- Nhãn của nút gốc: ký hiệu bắt đầu
- Nhãn của nút lá: ký hiệu kết thúc
- Nếu một nút có nhãn A có các nút con của nó từ trái sang phải có nhãn x1, x2, x3, ...xn thì

 $x 1 x 2 x 3 \dots x n \in p$ 

https://fb.com/tailieudientucntt

## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Cây suy dẫn
- Suy dẫn trái tạo cây suy dẫn trái.
- Suy dẫn phải tạo cây suy dẫn phải.
- Ví dụ: cho văn phạm phi ngữ cảnh sau:

$$E \rightarrow E^{(1)} + E \mid E^{(2)} + E \mid (E) \mid a$$

Vẽ cây suy dẫn trái, phải sinh xâu: a+a\*a



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Văn phạm đơn nghĩa

Văn phạm  $G=(\Sigma, \Delta, s, p)$  sản sinh ra ngôn ngữ  $L(G)=\{w\in \Sigma^*\}$ . Ta nói G là văn phạm đơn nghĩa (không nhập nhằng) nếu với mỗi xâu  $w\in L(G)$  chỉ có một cây suy dẫn duy nhất, trái lại thì G là văn phạm nhập nhằng.



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Văn phạm tương đương

Văn phạm G1 và G2 được gọi là tương đương ⇔ bất kỳ xâu x được sinh ra từ G1 thì G2 cũng sinh ra được và ngược lại



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Văn phạm đệ qui

Cho văn phạm PNC G, với  $A \in \Delta$  mà  $\exists A \Rightarrow^+ \alpha A \beta$  thì A gọi là ký hiệu đệ qui, G gọi là văn phạm đệ qui. Với  $\alpha$ ,  $\beta \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ 

- Nếu β=ε: đệ qui phải



## CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 2. Văn phạm phi ngữ cảnh
  - 2.3. Các khái niệm
- Văn phạm đệ qui
   (1) (2) (3) (4)
   Ví dụ: S→S0 | S1 | 0 | 1



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

2. Văn phạm phi ngữ cảnh

Bài tập

(1) Xác định ngôn ngữ được sản sinh bởi Văn phạm: duong than cong. com

a. 
$$S \rightarrow S(S)S \mid \varepsilon$$

b. S→aSb | bSa| ε

$$c. S \rightarrow + SS \mid *SS \mid a$$

d. S $\rightarrow$ 0S1 |  $\epsilon$ 



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

2. Văn phạm phi ngữ cảnh

Bài tập

- (2) Xây dựng văn phạm sản sinh ra ngôn ngữ:
  - a. Số nhị phân lẻ
  - b. Số nguyên k0 dấu
  - c. Số nguyên có dấu
  - d. Số thực, số nguyên k0 và có dấu



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.1. Mục đích

Cho 
$$G=(\Sigma, \Delta, s, p)$$
 x có viết đúng cú pháp của văn phạm  $G$ ?



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.2. Phương pháp giải quyết
- Bắt đầu từ S áp dụng các sản xuất để tìm x: PTCP từ trên xuống
- Nếu tìm được x: x viết đúng cú pháp của văn phạm G
- Nếu k0 tìm được x: x viết không đúng cú pháp của văn phạm G



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.2. Phương pháp giải quyết
- Bắt đầu từ x áp dụng các suy dẫn ngược 1 sản xuất để thu S: PTCP từ dưới lên
- Nếu thu được S: x viết dúng cú pháp của văn phạm G
- Nếu k0 thu được S: x viết k0 đúng cú pháp của văn phạm G



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.2. Phương pháp giải quyết

Ví dụ: Cho văn phạm PNC G sau:

$$S \rightarrow B$$

$$(2) \quad (3)$$

$$B \rightarrow R \mid (B)$$

$$(4)$$

$$R \rightarrow E = E$$

$$(5) \quad (6) \quad (7)$$

$$E \rightarrow a \mid b \mid (E + E)$$

 $X\hat{a}u x: (a=(b+a))$ 

Hỏi xâu x có viết đúng cứ pháp của G k0?



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.2. Phương pháp giải quyết

Ví dụ:

cuu duong than cong . com

> Phương pháp từ trên xuống

$$\underline{S} \stackrel{(1)}{=>} \underline{B} \stackrel{(3)}{=>} (\underline{B}) \stackrel{(2)}{=>} (\underline{R}) \stackrel{(4)}{=>} (\underline{E} = \underline{E})$$

$$\stackrel{(7)}{=>} (\underline{E} = (\underline{E} + \underline{E})) \stackrel{(5)}{=>} (\underline{E} = (\underline{E} + \underline{a}))$$

$$\stackrel{(6)}{=>} (\underline{E} = (\underline{b} + \underline{a})) \stackrel{(5)}{=>} (\underline{a} = (\underline{b} + \underline{a})) : x\hat{a}u x$$

Vậy xâu x viết đúng cú pháp của G



### CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.2. Phương pháp giải quyết

Ví dụ:

Phương pháp từ dưới lên

Stt	Dạng câu	Cán	Sx dùng
<sub>c</sub> (0) <sub>d</sub>	$(\underline{\mathbf{a}} = (\mathbf{b} + \mathbf{a}))$	con	E→a
(1)	$(\mathbf{E} = (\underline{\mathbf{b}} + \mathbf{a}))$	b	E→b
(2)	$(\mathbf{E}=(\mathbf{E}+\mathbf{\underline{a}}))$	a	E→a
(3)	$(\mathbf{E}=(\mathbf{E}+\mathbf{E}))$	(E+E)	$E \rightarrow (E+E)$

ıDuongThanCong.com

# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.2. Phương pháp giải quyết

Ví dụ:

cuu duong than cong . com

Phương pháp từ dưới lên

<b>(4)</b>	$(\underline{\mathbf{E}} = \underline{\mathbf{E}})$	E=E	R→E=E
<b>(5)</b>	( <u>R</u> )	R	B→R
(6)	( <u>B</u> )	<b>(B)</b>	<b>B</b> →( <b>B</b> )
<b>(7)</b>	<u>B</u>	В	S→B
(8)	S		

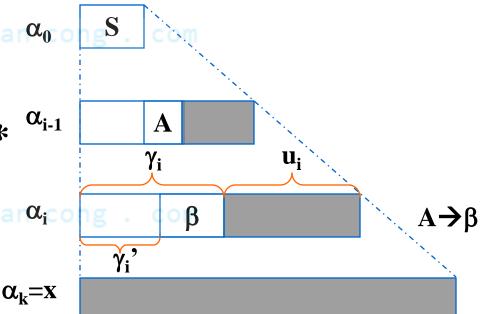
CulDuong Than ColVagy xâu x viết đúng cú pháp tư cửat G

# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên

Biết 
$$\alpha_i$$
 tìm  $\alpha_{i-1}$  than  $\alpha_0$  of  $\alpha_i = \gamma_i u_i$   $\gamma_i \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ ;  $u_i \in \Sigma^*$   $\alpha_{i-1}$   $\gamma_i = \gamma_i \beta_{uu}$  duong than  $\alpha_i$  of  $\alpha_k = x = u_k$ ;  $\gamma_k = \varepsilon$   $\alpha_{i-1}$ 

 $\alpha_0 = S = \gamma_0$ ;  $u_0 = \varepsilon$ 



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên
  - Thuật toán:

Sử dụng: 1 stack và 1 Buffer

Khởi tạo: - stack: \$

- Buffer: x\$

Lặp: If (Stack là \$S) và (Buffer là \$) Then

- x đúng cú pháp của vp G

- Dừng vòng lặp

https://fb.com/tailieudientucntt



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên
- Thuật toán:

Else

- If (cán β xuất hiện ở đỉnh stack) Then
  - Lấy cán β ra khỏi stack
    - Đẩy A vào stack với A→β



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên
- Thuật toán:

Else

If (Buffer<>\$) Then

D/c k/h ở đỉnh của Buffer→ Stack

Else

- -Báo lỗi x không đúng cú pháp VP G
- -Dừng vòng lặp





# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên
- ➤ Ví dụ: S→if DK then L;

DK → true | false

 $L \rightarrow write(ID) \mid read(ID)$ 

 $\lim_{\text{cuu duong than cong.}} b$ 

Xâu x: if true then read(a); có đúng cú pháp vp trên?



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên
- Ví dụ:

	cuu duong	than cong . com	
Stt	Stack	Buffer	Hành động
(0)	\$	if true then read(a); \$	D/c
(1)	\$if	true then read(a);\$	D/c
(2)	\$if <u>true</u>	then read(a);\$	R/g DK→true
(3)	\$if DK	then read(a);\$	D/c
(4)	\$if DK then	read(a);\$  https://fb.com/tailieudien	D/c



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên
- Ví dụ:

Stt	Stack	Buffer	Hành động
(5)	\$if DK then read	(a);\$	D/c
(6)	\$if DK then read(	a);\$	D/c
(7)	\$if DK then read(a	ng . com );\$	R/g ID→a
(8)	\$if DK then read(ID	);\$	D/c
(9)	\$if DK then read(ID)	;\$	R/g L→read(ID)



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên
- Ví dụ:

Stt	Stack	Buffer	Hành động
(10)	\$if DK then L	;\$	D/c
(11)	\$if DK then L;	an cong \$	∘R/g S→if DK then L;
(12)	<b>\$S</b>	\$	Chấp nhận x đúng cp G



### CHƯƠNG 3. CÁC VẨN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuống

Biết  $\alpha_i$  tìm  $\alpha_{i+1}$  than  $\alpha_0$ 

$$\alpha_{i} = u_{i}\gamma_{i}$$

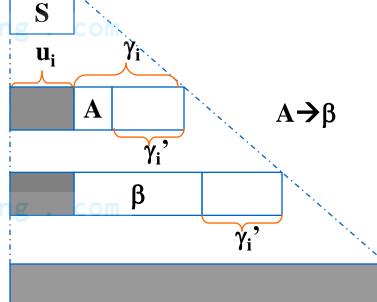
$$\gamma_{i} \in (\Sigma \cup \Delta)^{*}; u_{i} \in \Sigma^{*}$$

$$\gamma_i = A \gamma_i^2$$
 uu duong than  $\alpha_{i+1}$ 

$$\alpha_k = x = u_k; \gamma_k = \epsilon$$
  $\alpha_k = x$ 

$$\alpha_0 = S = A = \gamma_0;$$

$$\alpha_0 = S = A = \gamma_0;$$



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuốn
- > Thuật toán:

Sử dụng: 1 stack và 1 buffer

Khởi tạo: - stack: S\$

- Buffer: x\$

Lặp: If (Stack là \$) và (Buffer là \$) Then

- x đúng cú pháp của VP G



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuống
- Thuật toán: Than cong . com
  - Dừng vòng lặp

Else

If  $(A \in \Delta)$  xuất hiện ở đỉnh Stack Then

Chọn sx thích hợp  $A \rightarrow \beta$ 

Triển khai A bằng β, ở, đỉnh Stack



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuốn
- Thuật toán:

Else

If (a∈Σ) xuất hiện ở đỉnh Stack và Buffer Then

Lấy a ra khỏi Stack và Buffer {đối sánh}





# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuốn
- Thuật toán:

Else

- Báo lỗi x không đúng cú pháp của G
- Dừng vòng lặp



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuốn
- Ví dụ: S→aA

cuu duong than cong . com  $A \rightarrow bA \mid c$ 

Xâu x: abbc có đúng cú pháp của VP trên?



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuốn
- Ví dụ:

Hành động	Buffer	Stack	Stt
Triển khai S→aA	abbc\$	S\$	<b>(0)</b>
Đối sánh	abbc\$	aA\$	(1)
Triển khai A→bA	bbc\$	<b>A</b> \$	(2)
Đối sánh	bbc\$	bA\$	(3)



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 3. Đại cương về phân tích cú pháp
  - 3.4. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ trên xuốn
- ➤ Ví dụ:

Buffer Hành động	Buffer	Stack	Stt
bc\$ Triển khai A→bA	bc\$	<b>A</b> \$	<b>(4)</b>
nan cdbc\$ com Đối sánh	g than cobc\$	cuubA\$	(5)
c\$ Triển khai A→c	c\$	<b>A</b> \$	<b>(6)</b>
c\$ Đối sánh	c\$	c\$	<b>(7)</b>
\$ https://fb.com/Chấp nhận	\$	\$	ngTha(8,0m

# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

3. Đại cương về phân tích cú pháp

Bài tập:

(1) Cho văn phạm G:  $S \rightarrow var ID:K;T$ 

cuu duong than  $cong \rightarrow a \mid b \mid c$ 

K → byte | integer | real

cuu duong than cong . com  $T \xrightarrow{} begin \ L \ end.$ 

 $L \rightarrow read(ID) \mid write(ID)$ 

Xâu x: var a : byte; begin read(a) end.

Duong Than Xau x có đúng cp của G? hệ họ muyên tuc nt



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

3. Đại cương về phân tích cú pháp

Bài tập:

(2) Cho văn phạm G:  $S \rightarrow aA \mid bA$ 

cuu duong than cong  $\rightarrow com$   $A \rightarrow cA \mid bA \mid d$ 

Xâu x: abbcbd

Xâu x có đúng cp của G? ch/m?



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 4. Các phương pháp phân tích cú pháp
  - 4.1. Từ trên xuống
- Phương pháp tiên đoán
- Phương pháp đệ qui không quay lui



# CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 4. Các phương pháp phân tích cú pháp
  - 4.2. Từ dưới lên
- Phương pháp ưu tiên toán tử
- Phương pháp thứ tự yếu
- Phương pháp LR(k)



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Văn phạm ưu tiên toán tử
  - Văn phạm phi ngữ cảnh thỏa mãn các ĐK:
- Không có 2 sản xuất có cùng vế phải
- Không có vế phải là ε com
- Không có 2 ký hiệu chưa kết thúc đứng liền nhau



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Mối quan hệ ưu tiên giữa các ký hiệu Với a,  $b \in \Sigma$  có:
- a ≤ b : a kém ưu tiên hơn b
- a≐ b: a ưu tiên bằng b
- a > b: a ưu tiên hơn b
- a và b : không có quan hệ ưu tiên



### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Qui tắc xác định mối quan hệ
- (1) ∃ Sx mà vế phải có dạng αabβ hay αaCbβ a≐b
- (2) ∃ Sx mà vế phải có dạng αaBβ mà B⇒+ bγ hay B⇒+Cbγ a<br/>b
- (3) ∃ Sx mà vế phải có dạng αAbβ ⇒ a>b mà A⇒+ γa hay A⇒+ γaC



### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Qui tắc xác định mối quan hệ

(4) 
$$S \Rightarrow ^+ \gamma a \text{ hay } S \Rightarrow ^+ \gamma a C$$
 $\text{hay } S \Rightarrow ^+ a \gamma \text{ hay } S \Rightarrow ^+ Ca \gamma$   $\Rightarrow a > \$$ 

Với a, b $\in \Sigma$ ; A,B,C $\in \Delta$ ;  $\alpha$ ,  $\beta$ ,  $\gamma \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ 

❖ Lưu ý:- Cán:<>



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Thuật toán

Sử dụng: 1 stack và 1 Buffer

Khởi tạo: - stack: \$

- Buffer: x\$

Lặp: If (Stack là \$S) và (Buffer là \$) Then

- x đúng cú pháp của vp G

CunDuongThanCong.com - Dùng vòng lặp

https://fb.com/tailieudientucntt



### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
  - Thuật toán

Else {giả sử k/h kết thúc gần đỉnh stack nhất là a và

buffer là b}

If (a>b) Then

- Tìm cán β ở đỉnh stack(vị trí mở cán <)
- Lấy cán β ra khỏi stack



### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CÚ **PHÁP**

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
  - Thuật toán

Else

If (a⊲b) or (a ightharpoonup b) Then

D/c b tù Buffer→ Stack

Else

- Báo lỗi x không đúng cú pháp G
- Dừng vòng lặp





## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- ➤ Ví dụ: S→if DK then L;

DK → true | false

 $L \rightarrow write(ID) \mid read(ID)$ 

cuu du $\mathbf{ID}_{\exists} \rightarrow a \mid \mathbf{b}$ ong . com

Xâu x: if true then read(a); có đúng cú pháp vp trên?



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví du:
- Xác định tất cả các mối quan hệ Xét vế phải của từng sản xuất
- Phân tíchong than cong . com



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví dụ:
- Xác định tất cả các mối quan hệ

$$Sx(1):S \xrightarrow{\alpha} if DK then L; \Rightarrow if = then (qt1)$$
  
 $\alpha = B$ 

S→if DK then L;

Buu duorby γhan booγg . com

DK $\Rightarrow$  true | false  $\Rightarrow$  if  $\triangleleft$  true | false (qt2)

 $S \rightarrow if DK then L;$ 

Α γ α γ α

 $DK \Rightarrow true \mid false \Rightarrow true \mid false > then(qt3)$ 



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví dụ:

cuu duong than cong . com

- Xác định tất cả các mối quan hệ

$$Sx(1):S \rightarrow if DK then L; \xrightarrow{a} then \doteq ; (qt1)$$

Turong tu: chan cong . com

then < write | read (qt2)



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví dụ:
- Xác định tất cả các mối quan hệ

Sx(4|5): L $\rightarrow$ write(ID) | read(ID)

write | read  $\doteq$  ( (qt1)

 $( \doteq ) (qt1)$ 

( a | b (qt2)



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví dụ:
- Xác định tất cả các mối quan hệ

  (1) γ a
  S ⇒ if DK then L; ⇒ if |; >\$

cuu duong than cong . com



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví dụ:
  dụong than cong . com

Stt	Stack	Buffer	Q/hệ	H/động
(0)	<u>\$</u>	<pre>if true then read(a);\$</pre>	<b>⋖</b>	D/c
(1)	\$ <u>if</u> cuu d	uon <u>true</u> then read(a);\$	m <b>«</b>	D/c
(2)	\$if <u>true</u> <b>&lt;•</b>	<u>then</u> read(a);\$	•>	R/g DK→true
(3)	\$ <u>if</u> DK	<u>then</u> read(a);\$	<u>•</u>	D/c



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví dụ:
  chủ duong than cong . com

Stt	Stack	Buffer	Q/hệ	H/động
(4)	\$if DK <u>then</u>	read(a);\$	<	D/c
(5)	\$if DK then <u>read</u>	ong (a);\$ <sub>1</sub>	ı <b>≐</b>	D/c
(6)	\$if DK then read(	<u>a</u> );\$	<b>∢</b>	D/c
(7)	\$if DK then read( <u>a</u>	);\$	•>	R/g ID→a



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử
- Ví dụ:

	Stt	Stack	Buffer	Q/hệ	H/động
	(8)	\$if DK then read(ID	);\$	<b>•</b>	D/c
	(9)	\$ if DK then read(ID)	<b>:</b> \$	•> m	R/g L→read(ID)
	<b>(10)</b>	\$ if DK <u>then</u> L	<u>;</u> \$	<b>=</b>	D/c
	(11)	\$ if DK then L;	<u>\$</u>	•>	R/g S→if DK then L;
Duc	ngTaneonglom	\$S	https://	fb.com/tailieudientucr	« Chấp nhận

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử

Bài tập:

(1) Cho văn phạm G:

$$S \rightarrow C ; H$$

$$H \rightarrow type ID = A;B$$

$$C \rightarrow const ID = N$$

$$A \rightarrow byte \mid real$$

$$ID \rightarrow a \mid b \mid c$$

$$B \rightarrow var ID : A;$$

 $N \rightarrow 5$ 

Compung Than Copy and a single constation of the copy of the copy

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CÚ **PHÁP**

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử

Bài tập:

(2) Cho văn phạm G:

 $S \rightarrow C ; H$ 

 $H \rightarrow type ID = A var B$ 

C $\rightarrow$ const ID = N A $\rightarrow$  byte; | real;

 $ID \rightarrow a \mid b \mid c$ 

 $B \rightarrow ID : A$ 

 $N \rightarrow 5$ 

Tudoug Than Copy and a six const a = 5; type b to by the given war c:real;



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp ưu tiên toán tử

Bài tập:

(2) Các mối quan hệ:

$$type = type < a|b|c$$

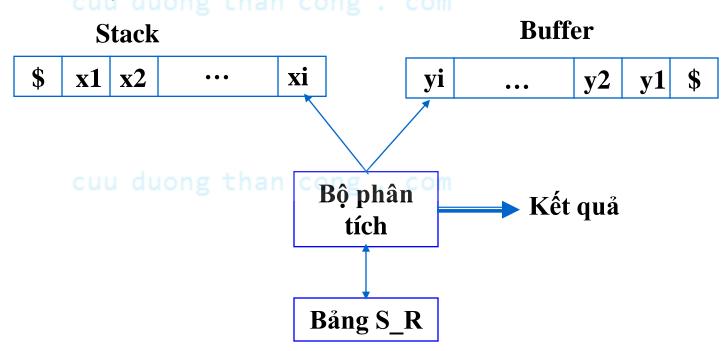
$$a|b|c> = = < byte|real$$

**byte**|real≐; a|b|c>:

https://fb.co.collied ny ite real

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Cấu tạo:



uDuongThanCong.com

https://fb.com/tailieudientucntt

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Cấu tạo:
- $Xi \in (\Sigma \cup \Delta)$
- $yi \in \Sigma$
- S\_R: ma trận có: cong. com
  - Chỉ số hàng xi  $\in (\Sigma \cup \Delta)$
  - Chỉ số cột yi  $\in \Sigma$



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Cấu tạo:

cuu duong than cong . com

- S\_R[xi,yi]: có các giá trị
  - $\checkmark$  S\_R[xi,yi]=S
  - $\checkmark$  S\_R[xi,yi]=R  $\circ$
  - $\checkmark$  S\_R[xi,yi]=R\*
  - $\checkmark$  S\_R[xi,yi]=rong





- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   Phương pháp thứ tự yếu
- Hoạt động:
- Tại một thời điểm nào đó k/h ở đỉnh của stack là  $Xi \in (\Sigma \cup \Delta)$ , ở đỉnh buffer là  $yi \in \Sigma$ . Bộ phân tích sẽ xác định hành động thông qua bảng  $S_R:$  than cong . com



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Hoạt động:
  - cuu duong than cong . com
  - S\_R[xi,yi]: xác định hành động
    - ✓ S\_R[xi,yi]=S: dịch chuyển k/h đỉnh buffer → stack
      - cuu duong than cong . com
    - ✓ S\_R[xi,yi]=R: rút gọn
    - ✓ S\_R[xi,yi]=R\*: chấp nhận x đúng cp G
- S\_R[xi,yi]=rong: báo:/loiix.k0 đúng cp G

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Thuật toán

Sử dụng: 1 stack và 1 Buffer

Khởi tạo: - stack: \$

- Buffer: x\$

cuu duong than cong . con

Lặp:

{g/sử k/h ở đỉnh stack là x, ở đỉnh buffer là y}

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp thứ tự yếu
  - Thuật toán

cuu duong than cong . com

If  $(S_R[x,y]=R^*)$  Then

- x đúng cú pháp của vp G
- Dừng vòng lặp cong com

Else If (S\_R[x,y]=rong) Then

Báo lỗi và dừng vòng lặp



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp thứ tự yếu
- Thuật toán

Else If  $(S_R[x,y]=S)$  then

D/c y từ buffer →stack

Else  $\{S_R[x,y]=R\}$ 

If (Có vế phải β dài nhất ở đỉnh stack) then

- Lấy β ra khỏi stack
- DuongThanCong.com Đấy A vào stack với As://10.com/Breudientucntt



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Thuật toán

 $Else^{\text{cuu}}$  duong than cong . com

- Báo lỗi và dừng vòng lặp

cuu duong than cong . com



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Ví dụ: Cho G : S→id=A

$$A \rightarrow A + B \mid B$$

$$B \rightarrow B*C \mid C$$

cuu duong th 
$$C \rightarrow id \mid (A)$$

Xâu x: id=id+id\*id



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

## Bảng S\_R

	id	*	+	(	)	=	\$
S							R*
A			S		S		R
В	cuu du	ong <b>s</b> tha	an <b>R</b> ong	g . com	R		R
C		R	R		R		R
id		R	R		R	S	R
*	S			S			
+	cuu <b>S</b> du	ong tha	an cong	$\mathbf{S}_{con}$			
(	S			S			
)		R	R		R		R
=	S			S			
\$ ongThanCong.com	S			https://fb	.com/tailieudientucnt		



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp thứ tự yếu
- Qui tắc xác định mối quan hệ
- (1) ∃ Sx mà vế phải có dạng αxyβ
  - Nếu  $y \in \Sigma$  thì:  $x \doteq y$
  - Nếu  $y \in \Delta$  thì: x < y

Với  $x \in (\Sigma \cup \Delta); \alpha, \beta \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ 



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.1. Phương pháp thứ tự yếu
- Qui tắc xác định mối quan hệ
- (2)∃ Sx mà vế phải có dạng αxAβ mà A⇒+ yγ thì: x < y

Với  $x,y \in (\Sigma \cup \Delta)$ ;  $A \in \Delta$ ;  $\alpha,\beta,\gamma \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ 

(3)  $\exists$  Sx mà vế phải có dạng  $\alpha AB\beta$  mà  $A \Rightarrow^+ \gamma x$  và  $B \Rightarrow^+ y\theta$  thì: x > y

Với  $x,y,B \in (\Sigma \cup \Delta)$ ;  $A \in \Delta$ ;  $\alpha,\beta,\gamma,\theta \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ (Nếu  $B \in \Sigma$  thì y chính Hà Ai Bioment





- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.1. Phương pháp thứ tự yếu
- Qui tắc xác định mối quan hệ

cuu duong than cong . com

(4)  $S \Rightarrow +\gamma x$  hay  $S \Rightarrow +x\gamma$  thì x > \$

Với  $x \in (\Sigma \cup \Delta)$ ;  $\gamma \in (\Sigma \cup \Delta)^*$ 

cuu duong than cong . com



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Xây dựng bảng S\_R
- X < Y hay  $X \doteq Y$  thi:  $S_R[X,Y] = S$
- X > Y thi:  $S_R[X,Y]=R$
- Stack là \$S và Buffer là \$ thì: S\_R[X,Y]=R\*
- X và Y không có mối quan hệ thì: S\_R[X,Y]=rỗng



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Ví dụ: cho G như sau:

 $S \rightarrow A C D$ 

 $A \rightarrow const ID=N;$ 

 $C \rightarrow var ID: K;$ 

 $D \rightarrow begin L end.$ 

 $L \rightarrow write(ID) | read(ID) \circ ID \rightarrow a|b$ 

 $N \rightarrow 5$ 

K→byte|real

Xâu x: const a=5;var b:byte;begin read(b) end.



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

## 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên

## 1.2. Phương pháp thứ tự yếu

Các mối quan hệ:

begin < write | read

**)>end** 

A < C

A < ·var

; > var

 $\mathbf{C} \triangleleft \mathbf{D}$ 

C< begin

|D>\$

const|A>\$

; > begin

var < ID

**ID ≐** :

: < K

 $\mathbf{K} \doteq \mathbf{;}$ 

var < a|b

a|b>:

:<byte|real

byte|real>;

write|read = (

( ⊲ ID

**ID ≐** )

) const <ID

**ID≐** =

= < N

N≐;

const <a|b|

**a**|**b** > =

= < 5

5>;

begin<L

L=end

end≐.

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- > Văn phạm thứ tự yếu

Văn phạm phi ngữ cảnh thỏa mãn các ĐK:

- Không có 2 sản xuất có cùng vế phải
- Không có vế phải là ε
- Không có phần tử S\_R[x,y] có cả trị S và R
- Nếu  $\exists A \rightarrow x1x2...xn$  và  $B \rightarrow xixi+1...xn$  thì buong  $\exists xi-1 <= B$  https://fb.com/tailieudientucntt

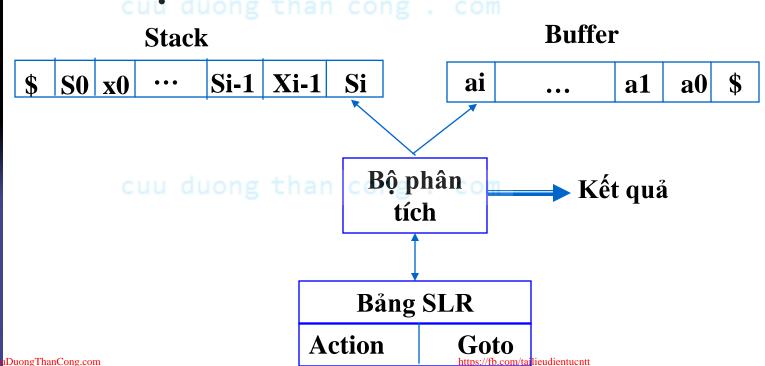
## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   Phương pháp thứ tự yếu
- > Văn phạm thứ tự yếu

Nếu ∃ xi-1<=B thì có nghĩa ∃ C→x1x2...xi-1B và như vậy để thu gọn x1x2...xn, thì sẽ thu gọn xixi+1...xn về B rồi mới thu gọn x1x2...xi-1B về C. Như vậy mâu thuẫn với tính chất luôn luôn thay thế vế phải dài nhất.

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Cấu tạo:



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Cấu tạo:
- Stack:  $\$s_0x_0 \ s_1x_1...s_{i-1}x_{i-1}s_i$  $s_t$ : trạng thái;  $x_t \in (\Sigma \cup \Delta)$
- Buffer:  $a_i a_{i-1} ... a_0$ \$; với  $a_t \in \Sigma$
- Bảng SLR gồm 2 phần: action và goto
  - Chỉ số hàng: trạng thái S<sub>t</sub>



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   Phương pháp Simple LR (SLR)
- Cấu tạo:
  - Chỉ số cột
    - **4** Phần action:  $a_i$ ∈Σ
    - **♣** Phần goto: X∈Δ
  - Action[S<sub>i</sub>,a<sub>i</sub>]=Shift j (Sj)
  - Action[ $S_i,a_i$ ]=Reduce  $A \rightarrow \alpha$  (RJ)





- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   Phương pháp Simple LR (SLR)
- Cấu tạo:
  - Action $[S_i,a_i]$ =Accept
  - Action $[S_i,a_i]=r\tilde{\delta}ng$
  - $Goto[S_i,X]=j n cong . com$



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CÚ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Hoat động:

Tại một thời điểm bộ phân tích đọc trạng thái S<sub>i</sub> ở đỉnh stack và ký hiệu vào a<sub>i</sub> ở đỉnh buffer và tra trong bảng SLR ở phần Action một giá trị. Nếu:

- $Action[S_i,a_i]=Shift j (Sj)$
- ✓ D/c a<sub>i</sub> từ Buffer → Stack



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Hoạt động:
  - Action[ $S_i,a_i$ ]=Reduce  $A \rightarrow \alpha$  (RJ)
  - √ Lấy 2\*r phần tử ra khỏi stack. Với r=|α|

  - ✓ Đẩy j vào stack với j=goto[S<sub>i-r</sub>,A]



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   Phương pháp Simple LR (SLR)
- Hoạt động:
  - $Action[S_i,a_i]=Accept$
  - ✓ Xâu x đúng cp của vpG
  - $Action[S_i,a_i]=r\tilde{o}ng$
  - ✓ Báo lỗi x không cú pháp của vpG



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- > Thuật toán:

Sử dụng: 1 stack, 1 buffer, bảng SLR

Khởi tạo: - stack: \$0

- Buffer: x\$

cuu duong than cong . com

Lặp:  $\{g/s\vec{u}\ \vec{o}\ \vec{d}inh\ stack\ là\ S_i,\ \vec{d}inh\ buffer\ là\ a\}$ 

If  $(Action[S_i,a]=accept)$  then

Curdueng Than Cox codung cp và dùng vòng la pom/tailieudientucntt



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Thuật toán:

Else If  $(Action[S_i,a]=S_j)$  then

- D/c a từ buffer → stack
- Đẩy j vào stack

Else IF (Action[ $S_i$ ,a]=Reduce  $A \rightarrow \alpha$ ) then

- Lấy 2\*r phần tử ra khỏi stack



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Thuật toán:
- Đấy A vào stack
- Đẩy j vào stack. Với j=goto[S<sub>i-r</sub>,A]

Else  $\{Action[S_i,a]=r\tilde{o}ng\}$ 

- Báo lỗi x không đúng cp của G
- Dừng vòng lặp



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Ví dụ: Cho vp G

$$E \rightarrow E + T \mid T$$

$$T \rightarrow T * F \mid F$$

$$F \rightarrow (E) \mid idg \text{ than cong . com}$$

Xâu x: id\*(id+id)



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

## 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên

## 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)

<b>T</b> /	cuu duong the Action g . com						Goto		
thái	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<b>S5</b>			<b>S4</b>			1	2	3
1		<b>S6</b>				Accept			
2	suu d	R2	<b>S7</b>	con	R2	R2			
3	Juu u	R4	R4	COIT	R4	R4			
4	<b>S5</b>			<b>S4</b>			8	2	3
5		R6	R6		R6	R6			
6	<b>S5</b>			<b>S4</b>				9	3

unDuongThanCong.com

https://fb.com/tailieudientucntt

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

## 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên

## 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)

<b>T</b> /	cuu duong the Action g . com						Goto		
thái	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
7	<b>S5</b>			<b>S4</b>					10
8		<b>S6</b>			<b>S11</b>				
9		R1	<b>S7</b>		R1	R1			
10	Juu u	R3	R3	COTT	R3	R3			
11		R5	R5		R5	R5			



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Xây dựng bảng SLR
- Văn phạm gia tố G'

$$G'=G \cup \{S' \rightarrow S\}$$

Ví dụ: 
$$d \cdot G := t \cdot S \rightarrow 0S \mid 1S \mid$$

$$G': S' \rightarrow S$$

$$S \rightarrow 0S \mid 1S$$



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Xây dựng bảng SLR
- Thực thể: Sx thêm dấu chấm ở bất kỳ vị trí của vế phải.

Ví dụ: A→xyz

thì  $A \rightarrow .xyz$   $A \rightarrow x.yz$   $A \rightarrow xy.z$ 

 $A \rightarrow xyz$ . là các thực thể



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Xây dựng bảng SLR
- Hàm tính bao đóng Closure(I<sub>i</sub>): 2 qui tắc
- (1) Đưa tất cả các thực thể trong  $I_i$  vào closure( $I_i$ )
- (2) Cứ mỗi thực thể có dạng A→α.Bβ∈closure(I<sub>i</sub>) mà B→γ thì thêm B→.γ vào closure(I<sub>i</sub>) với B→.γ ∉ closure(I<sub>i</sub>)





- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Xây dựng bảng SLR
- Hàm tính goto

$$Goto(I_i,x) = closure(\{A \rightarrow \alpha x. \beta\})$$

với 
$$\{A \rightarrow \alpha.x\beta\} \subset I_i; x \in (\Sigma \cup \Delta)$$



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Xây dựng bảng SLR
- Tập thực thể LR(0)
  - $I_0$ =closure( $\{S' \rightarrow .S\}$ )
- Tính tất cả các goto( $I_i$ ,x) của tất cả các tập thực thể ta sẽ được tập LR(0).
- Tính hết goto(I<sub>i</sub>,x) mà không sinh được I<sub>i+1</sub>
  thì dừng.

  https://fb.com/tailieudientucntt



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   Phương pháp Simple LR (SLR)
- Xây dựng bảng SLR
- Qui tắc xác định hành động
- (1)  $\exists A \rightarrow \alpha.a\beta \in I_i \text{ và goto}(I_i,a)=I_j \text{ với } a \in \Sigma$ thì: Action[i,a]= Sj
- (2)  $\exists A \rightarrow \alpha.X\beta \in I_i \text{ và } goto(I_i,X)=I_j \text{ với } X \in \Delta$ thì: goto[i,X]=j



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- > Xây dựng bảng SLR
- Qui tắc xác định hành động
- (3)  $\exists S' \rightarrow S. \in I_i \text{ thi: Action[i,\$]= accept}$
- (4)  $\exists$  A →  $\alpha$ .  $\in$  I<sub>i</sub> thì Action[i,a]= Reduce A →  $\alpha$  với  $a \in$  Follow(A); A <> S'
- Qui tắc xác định Follow
   Follow(A)={(t∈Σ|S⇒+αAtβ)∪(t=\$|S⇒+αA)}



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Ví dụ: Cho vp G

$$E \rightarrow E + T \mid T$$

$$T \rightarrow T * F \mid F$$

$$\mathbf{F} \rightarrow (\mathbf{E}) \mid \mathbf{id} \mathbf{g}$$
 than cong . com

Xây dựng bảng SLR cho VP G



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Ví du:
- Xác định G'
- Tạo tập thực thể LR(0)
- Xác định các hành động on



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Ví du:
- VP gia tố G'

$$E' \rightarrow E$$

$$\mathbf{E} \rightarrow \mathbf{E} + \mathbf{T} \mathbf{n} \mathbf{T} \mathbf{h} \mathbf{a} \mathbf{n} \mathbf{cong} \cdot \mathbf{com}$$

$$T \rightarrow T * F | F$$

$$\mathbf{F} \rightarrow (\mathbf{E}) \mid \mathbf{id}$$



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CÚ **PHÁP**

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Ví dụ:
- Tạo tập thực thể LR(0)

$$I_0$$
=closure({E' $\rightarrow$ .E})

fuong than cong . com F 
ightarrow .id

$$E \rightarrow .E + T$$

$$E \rightarrow .T$$

$$T \rightarrow .T*F$$

$$T\rightarrow .F$$

$$F \rightarrow .(E)$$

$$com F \rightarrow .id$$

$$I_1 = goto(I_0, E)$$

$$E' \rightarrow E$$
.





## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Ví du:
- Xác định các hành động

cuu duong than cong . com



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên

1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)

Bài tập:

cuu duong than cong . com

(1) cho VPG:

 $A \rightarrow A \text{ or } B \mid B$ 

 $\mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}$  and  $\mathbf{C} \mid \mathbf{C}$ 

cuu duong th  $C \rightarrow \text{not } C \mid (A) \mid \text{true} \mid \text{false}$ 

Hỏi xâu x: true and false or (not true) có được sinh ra từ VPG? c/m bằng PP SLR



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)

Bài tập:

(2) Cho VPG:  $S \rightarrow AS|b$ 

 $A \rightarrow SA|a$ 

Xây dựng bảng SLR cho VP G?





- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.4. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Trong PP SLR xung đột chỉ xảy ra ở những thực thể A→α.
- Khi xảy ra xung đột ta có thể sử dụng PP Canonical LR

cuu duong than cong . com



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.4. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Cấu tạo: như SLR
- Hoạt động: như SLR
- > Thuật toán: như SLR
- > Xây dựng bảng Canonical LR



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.4. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Xây dựng bảng Canonical LR
- Văn phạm gia tố: như SLR
- Thực thể: gồm có 2 phần
- + Phần nhân: giống thực thể trong SLR
- + Ký hiệu nhìn trước:  $a \in \Sigma$

Ví dụ:  $A \rightarrow X.YZ$ , a

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.4. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Xây dựng bảng Canonical LR
- Hàm tính bao đóng closure(I<sub>i</sub>): 2 qui tắc
- (1) Đưa tất cả các thực thể trong  $I_i$  vào closure( $I_i$ )
- (2) Cứ thực thể  $[A \rightarrow \alpha.B\beta,a] \in closure(I_i)$  mà  $B \rightarrow \gamma$  thì thêm  $[B \rightarrow .\gamma, b]$  vào  $closure(I_i)$  với  $[B \rightarrow .\gamma, b] \notin closure(I_i)$  và  $b \in first(\beta a)$



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.4. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Xây dựng bảng Canonical LR
- Qui tắc xác định First(α)

$$First(\alpha) = \{(a \in \Sigma | \alpha \Rightarrow^+ a\beta) \cup (a = \$ | \alpha \Rightarrow^+ \epsilon)\}$$

- Hàm tính goto(I<sub>i</sub>,X) ng . com

Goto(
$$I_i$$
,X)=Closure( $\{A \rightarrow \alpha X.\beta, a\}$ ) với  $\{A \rightarrow \alpha.X\beta, a\} \subset I_i$  và  $X \in (\Sigma \cup \Delta)$ 

 $closure(\{S' \rightarrow .S, \$\})$ 

https://fb.com/tailieudientucntt



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Xây dựng bảng Canonical LR
- Qui tắc xác định hành động
- (1)  $\exists [A \rightarrow \alpha.a\beta,b] \in I_i \text{ và goto}(I_i,a) = I_j \text{ với } a \in \Sigma$ thì: Action[i,a]= Sj
- (2)  $\exists [A \rightarrow \alpha.X\beta,b] \in I_i \text{ và } goto(I_i,X)=I_j \text{ với } X \in \Delta$ thì: goto[i,X]=j





- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
   1.3. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Xây dựng bảng Canonical LR
- Qui tắc xác định hành động
- (3)  $\exists$  [S' $\rightarrow$ S.,\$]  $\in$  I<sub>i</sub> thì: Action[i,\$]= accept
- (4)  $\exists [A \rightarrow \alpha.,a] \in I_i$  thì Action[i,a] = Reduce  $A \rightarrow \alpha$  với A <> S'



## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.3. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- > Xây dựng bảng Canonical LR
- Trộn các tập thực thể

Với các tập thực thể có chung phần nhân, khác nhau phần ký hiệu nhìn trước, ta có thể trộn chúng lại với nhau để được một tập thực thể mới có:

+ phần nhân: phần giống nhau

tký hiệu nhìn trước: hợp các k/h nhìn trước

## CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.4. Phương pháp Canonical LR (LR(1))
- Xây dựng bảng Canonical LR

Ví dụ:  $S \rightarrow CC$ 

 $C \rightarrow cC \mid d$ 

cuu duong than cong . com



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
  - 1.4. Phương pháp Canonical LR (LR(1))

Bài tập: xây dựng bảng Canonical LR

 $S \rightarrow AS \mid b$ 

 $A \rightarrow SA \mid a$ 

cuu duong than cong . com



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
- PTCP từ trên xuống: thay vế trái bằng vế phải. Một vấn đề đặt ra khi có 2 sx có vế trái giống nhau thì chọn sx nào?
- Chọn một sx nếu không được thì quay lui, chọn sx khác
- Hạn chế văn phạm: g com



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.1. Văn phạm LL(1)
- VP cho phép PTCP bằng cách triển khai dần dần suy dẫn trái từ trên xuống.
- Thăm dò xâu vào từ trái sang phải
- Nhìn trước 1 ký hiệu



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.1. Văn phạm LL(1)
- Dinh nghĩa:

VP PNC  $G=(\Sigma, \Delta, S, p)$  được gọi là LL(1) nếu nó thỏa mãn 2 điều kiện sau:

- (1)  $\forall sx \ co \ dang \ A \rightarrow \beta 1 \mid \beta 2 \mid \beta 3 \mid ... \mid \beta n \ thì \ phải$  $<math>co \ first(\beta i) \cap first(\beta j) = \phi \ với \ i \neq j$
- (2)  $A \in \Delta$  mà  $A \Rightarrow^+ \varepsilon$  thì phải có:  $first(A) \cap follow(A) = \phi$



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.1. Văn phạm LL(1)
- Ví du: duong than cong . com
- $(1) S \rightarrow A \mid B$

 $A \rightarrow aA \mid b$ 

cuu du $\mathbf{B} \rightarrow \mathbf{a} \mathbf{B} \mid \mathbf{c} \text{ ong . com}$ 

Xét:  $S \rightarrow A \mid B \quad First(A) = \{a,b\} \quad First(B) = \{a,c\}$ 

 $First(A) \cap first(B) = \{a\} \neq \emptyset \text{ (vi phạm } DK1)$ 

The companies of the control of the



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.1. Văn phạm LL(1)
- Ví du:
- (2)  $A \rightarrow Aa$

 $A \rightarrow a \mid \varepsilon$ 

Xét:  $A \in \Delta$  mà  $A \Rightarrow^+ \epsilon$  có: first(A)={a,\$}, follow(A)={a} nên first(A) $\cap$ follow(A)={a} $\neq \phi$  (vi pham đk2)

VP trên không phải là LL(1) https://fb.com/tailieudientu



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Khử đệ qui trái:

Dang (1):  $A \rightarrow A\alpha \mid \beta$ 

Dạng (2):  $A \rightarrow A\alpha \mid \epsilon$ 

Xét (1) có: first(Aα)=first(β) om nên first(Aα)  $\cap$  first(β)=first(β) $\neq$ φ (vi pham đk1)

VP đệ qui trái không phải là LL(1)
https://fb.com/taiheudientucr



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Khử đệ qui trái:

Dang (1):  $A \rightarrow A\alpha \mid \beta$ 

Dang (2):  $A \rightarrow A\alpha \mid \epsilon$ 

Xét (2):  $A \in \Delta$  mà  $A \Longrightarrow + \epsilon$  có: first(A)=first(A $\alpha$ )=first( $\alpha$ ), follow(A)=first( $\alpha$ ) nên first(A) $\cap$ follow(A)=first( $\alpha$ ) $\neq \phi$  (vi pham dk2)

The Duong Than Column Than Col

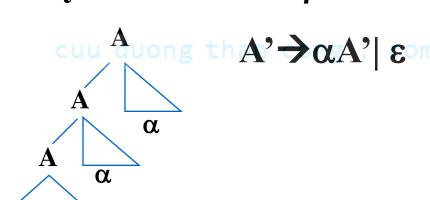
# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

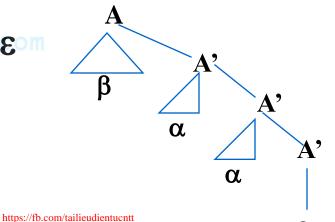
- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.2. Vài phép biến đối về VP LL(1)
- Khử đệ qui trái:

nDuongThanCong.com

Dang (1):  $A \rightarrow A\alpha \mid \beta$ 

Thay bởi:  $A \rightarrow \beta A'$ 



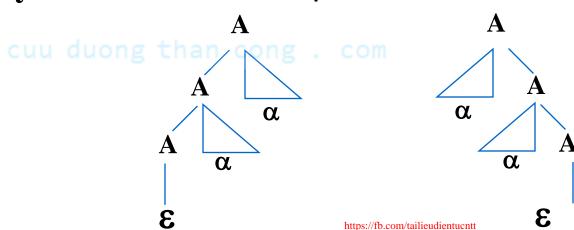


# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Khử đệ qui trái:

Dang (2):  $A \rightarrow A\alpha \mid \epsilon$ 

Thay bởi:  $A \rightarrow \alpha A \mid \epsilon$ 





# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- > Đặt thừa số chung:

Dạng (3):  $A \rightarrow \alpha\beta \mid \alpha\gamma$ 

Có: first( $\alpha\beta$ )=first( $\alpha\gamma$ )=first( $\alpha$ ) nên first( $\alpha\beta$ ) $\cap$ first( $\alpha\gamma$ )=first( $\alpha$ ) $\neq \phi$ (vi phạm đk1)





2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống

2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)

Dặt thừa số chung:

Dang (3):  $A \rightarrow \alpha\beta \mid \alpha\gamma$ 

Thay bởi:  $A \rightarrow \alpha A'$ 

cuu duong th $A' \rightarrow \beta \mid \gamma$  com



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: Biến đổi các VP sau thành LL(1)
- (1)  $E \rightarrow E + T \mid T$   $T \rightarrow T * F \mid F$   $E \rightarrow (E) \mid id_{an} cong . com$
- (2)  $A \rightarrow AT \mid T$  $T \rightarrow 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$

# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: Biến đổi các VP sau thành LL(1)
- $(3) \quad A \rightarrow AS \mid AC \mid C$

 $C \rightarrow a$ 

 $S \rightarrow 0$  ong than cong . com

(4) Xây dựng VP LL(1) sản sinh ra danh định của một ngôn ngữ.



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: giải
- $(1) \quad E \to TE'$

$$E' \rightarrow +TE' \mid \varepsilon$$

$$T' \rightarrow *FT' \mid \varepsilon$$

$$F \rightarrow (E) \mid id$$





- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: giải
- $(2) \quad A \rightarrow AT \mid T \qquad A \rightarrow TA'$

 $T \rightarrow 0 \mid .. \mid 9$   $A' \rightarrow A \mid \varepsilon$ 

cuu duong than cong . comT 
ightarrow 0 |..|9



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: giải
- (3) Sx(1) và (2) biến đổi: A → AA' A'→S | C

$$A \rightarrow AA' | C \quad A \rightarrow CA''$$

$$A' \rightarrow S | C \quad A'' \rightarrow A'A'' | \varepsilon A'' \rightarrow SA'' \quad C \rightarrow a$$

$$A' \rightarrow S | C \quad A'' \rightarrow CA'' | \varepsilon S \rightarrow 0$$

$$C \rightarrow a \quad C \rightarrow a$$

$$S \rightarrow 0 \quad S \rightarrow 0$$



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: giải
- (4) ID  $\rightarrow$  ID CC | ID CS |ID\_ | CC|\_ID|

  CC  $\rightarrow$  a | b

  CS  $\rightarrow$  0 | 1 han cong . com



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: giải
- $(4) A \rightarrow CC A' \mid B$

 $B \rightarrow CCA' | CSA' | B$ 

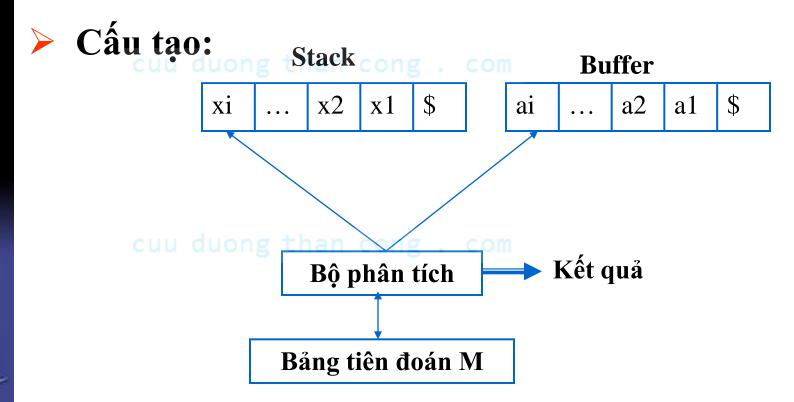
 $A' \rightarrow CCA' | CSA' | \underline{C}A' | \varepsilon$ 

 $CC \rightarrow a$ 

 $CS \rightarrow 0$ 



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán



### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Cấu tạo:
- Stack:  $x_i x_{i-1} ... x_0$ \$ với  $x_t \in (\Sigma \cup \Delta)$
- Buffer:  $a_i a_{i-1} ... a_0$ \$ với  $a_t \in \Sigma$
- Bảng tiên đoán M:
- ✓ Chỉ số hàng:  $A \in \Delta$
- $\checkmark$  Chỉ số cột:  $a \in \Sigma$

Than Control [A,a]: A  $\rightarrow \alpha$  hoặc rỗng https://fb.com/tailieudientucntt



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.3. Phương pháp tiên đoán
- > Hoạt động: Tại một thời điểm nếu:
- Ở stack là \$ và buffer là \$: x đúng CP VPG
- $\mathring{O}$  đỉnh stack và buffer  $a \in \Sigma$ : đối sánh a
- Ở đỉnh stack là A∈∆ thì nếu:
- $M[A,a]=A \rightarrow \alpha$ : triển khai  $A \rightarrow \alpha$  ở đỉnh stack
- M[A,a]=rong: xâu x không đúng CP VPG



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Giải thuật:

Sử dụng: 1 stack và 1 buffer

Khởi tạo: - stack là S\$

- Buffer là x\$

cuu duong than cong . com

Lặp:

If (stack là \$) và (buffer là \$) then

Duong Than Cong.com X đúng cp và dùng vòng go.chail plientucntt

# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Giải thuật:

Else if (a∈Σ ở đỉnh stack và buffer) then đối sánh a ở đỉnh stack và buffer

Else if (A∈Δ ở đỉnh stack)
và (a ∈Σ ở đỉnh buffer) then
if (M[A,a]=A→α) then
triển khai A ở đỉnh stack
Else x k0 đúng CP VPG, dừng vòng lặp

https://fb.com/tailieudientucntt

# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Ví dụ: S→aA
  cưu duong than cong . com

 $A \rightarrow bA \mid c$ 

Xâu x: abbc có đúng CP của VP trên?

cuu duong than cong . com



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Ví du:

  cuu duong than cong . com

		a	b	c	\$
C I	S	S→aA	ng com		
	A		A→bA	A→c	



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Ví dụ:

STT	Stack	Buffer	Hành động	
(0)	S\$	abbc\$	Triển khai S→aA	
(1)	aA\$	abbc\$	Đối sánh	
(2)	A\$	bbc\$	Triển khai A→bA	
(3)	bA\$	bbc\$	Đối sánh	
(4)	A\$	bc\$	Triển khai A→bA	



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Ví dụ:
  chụ duong than cong . com

STT	Stack	Buffer	Hành động
(5)	bA\$	bc\$	Đối sánh
(6)	A\$	c\$	Triển khai A→c
(7)	<b>c</b> \$	c\$	Đối sánh
(8)	\$	\$	Chấp nhận x đúng cp



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.3. Phương pháp tiên đoán
- Xây dựng bảng tiên đoán M: 2 qui tắc
- (1)  $\forall \operatorname{sx} A \rightarrow \alpha \operatorname{thi} M[A,a] = A \rightarrow \alpha \operatorname{v\'oi} a \in \operatorname{first}(\alpha)$  $\alpha \neq \epsilon$
- (2)  $\forall \text{ sx } A \rightarrow \varepsilon \text{ thì } M[A,a] = A \rightarrow \varepsilon \text{ với } a \in \text{follow}(A)$



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.3. Phương pháp tiên đoán
- Xây dựng bảng tiên đoán M:

Ví dụ: xây dựng bảng tiên đoán M cho vp:

$$E \rightarrow TE'$$

$$E' \rightarrow +TE' \mid \varepsilon$$

cuu dugag than cong . com

 $T \rightarrow FT'$ 

$$T' \rightarrow *FT' \mid \varepsilon$$

$$\mathbf{F} \rightarrow (\mathbf{E}) \mid \mathbf{id}$$



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- Về mặt nguyên lý giống pp tiên đoán.
- Khác về lập trình: không tra bảng tiên đoán
   M mà mô phỏng trực tiếp.
- Thay stack bằng sự đệ qui trong chương trình. duong than cong. com
- Một k/h chưa kết thúc: bdiễn bằng 1 biểu đồ cú pháp

Một biểu đồ cú pháp: bdiễn bằng 1 CT con



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

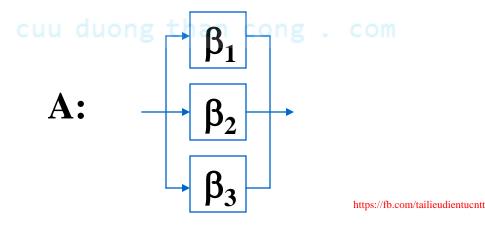
- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- Biểu đồ cú pháp:
- K/h kết thúc đặt:
- K/h chưa kết thúc đặt:
- Ví dụ: E→TE'

 $E: \longrightarrow T \longrightarrow E'$ 



### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

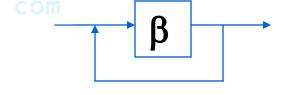
- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- CT con biểu diễn cho biểu đồ cú pháp:
- (1) Sự kết tiếp của các nút: sự kết tiếp của các đoạn ctcon
- (2) Sự rẽ nhánh tạo thành cấu trúc chọn



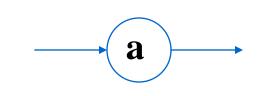
DuongThanCong.com

### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- > CT con biểu diễn cho biểu đồ cú pháp:
- (3) Lặp kiểm tra đk sau



- (4) Lặp kiểm tra đk trước
- (5) Nếu k/h tiếp=a thì Đọcký tự tiếp theo



β

gược lại báo lỗi



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- CT con biểu diễn cho biểu đồ cú pháp:
- (6) Gọi ctcon B than cong . com \_\_\_\_\_\_ B \_\_\_\_

cuu duong than cong . com



# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- > Thuật toán:

k/htiep: ký hiệu kết thúc;

function Dockh:ký hiệu kết thúc; {đọc k/hiệu tiếp trong x}

Procedure Baoloi; {đưa thông báo lỗi}

Procedure  $\beta_I$ ; {các Ctcon biểu diễn  $A \in \Delta$ }



### CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CÚ **PHÁP**

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- > Thuật toán:

Procedure PTCP;

k/htiep:=Dockh; Begin

S; cuu duong than cong . com

if k/htiep=\$ then x đúng CP

else baoloi;





# CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
  - 2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui
- Ví dụ:

cuu duong than cong . com

cuu duong than cong . com

