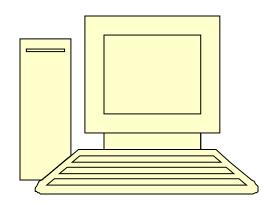


ĐẠI HỌC ĐÀ NĂNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC BÁCH KHOA KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

CHƯƠNG 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 VỰNG
CHƯƠNG 3. CÁC VẤN ĐỀ CƠ BẢN VỀ PHÂN TÍCH CỦ PHÁP
CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 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







- 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



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



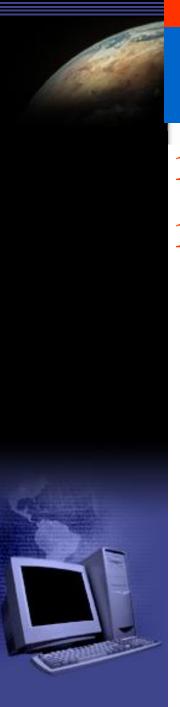




- 1. Các khái niệm cơ bản
- 1.2. Khái niệm chương trình dịch

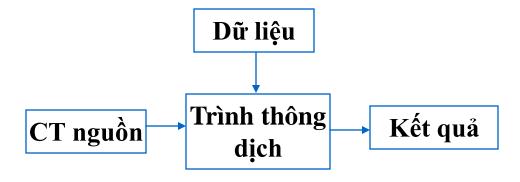
Chương trình dịch là chương trình dùng để dịch một chương trình (CT nguồn) viết trên NNLT nào đó (NN nguồn) sang một chương trình tương đương (CT đích) trên một NN khác (NN đích)





- 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

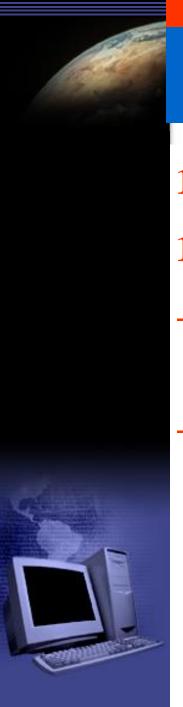






- 1. Các khái niệm cơ bản
- 1.4. Các ứng dụng khác của kỹ thuật dịch
- Trong các hệ thống: phần giao tiếp giữa người và máy thông qua các câu lệnh.
- Hệ thống xử lý NN tự nhiên: dịch thuật, tóm tắt văn bản.





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



- 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
- 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 chữ số: 0 →9
 - + Các ký hiệu khác:*, /, +, -, ...





- 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,...



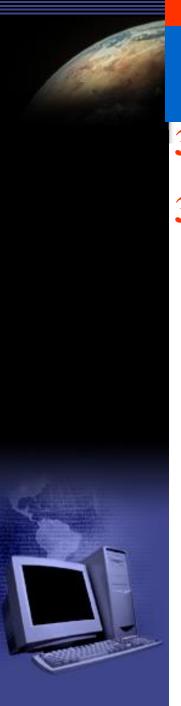
CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

- 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):

<|encloses | <|enc



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





- 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
- 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.



- 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
- Kiếm 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



- 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
- <mark>4.4.</mark> 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 (int x=3.5;)
 - 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



- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch
- 4.6. Tối ưu mã trung gian
- Bỏ 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



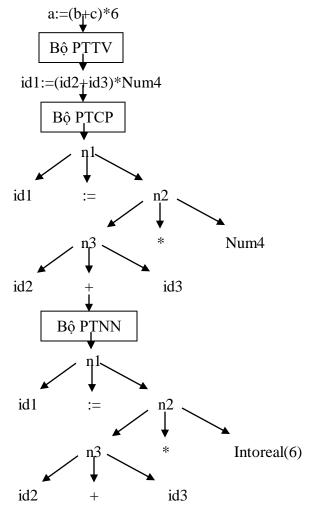
- 4. Các chức năng của một chương trình biên dịch
- 4.7. Sinh mã đối tượng
- Giai đoạn cuối của trình biên dịch.
- Mã đối tượng có thể là mã máy, hợp ngữ hay một ngôn ngữ khác ngôn ngữ nguồn.
- Các pha (giai đoạn) có thể thực hiện song hành
- Một vài pha có thể ghép lại thành lượt (chuyển
- Một lượt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

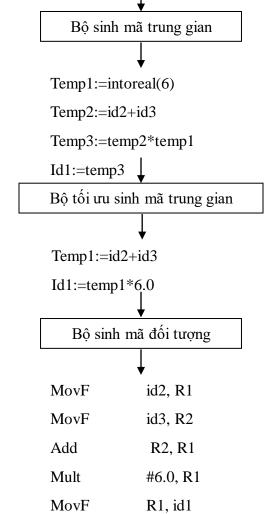


CHƯƠNG 1. NHẬP MÔN CHƯƠNG TRÌNH DỊCH

4. Các chức năng của một chương trình biên dịch

 ${f V}$ í dụ:





CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

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





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.
 - 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

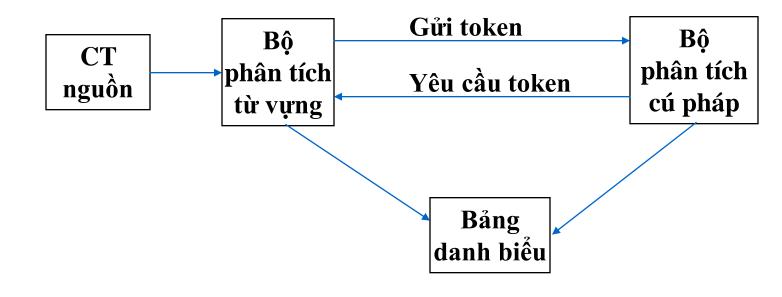
- Đọc xâu vào từng ký tự một → gom lại thành token đến khi gặp ký tự không thể kết hợp thành token.
- Luôn luôn đọc trước một ký tự.
- Loại bỏ ký tự trống và xác định chú thích.
- Chuyển những thông tin của những từ tố (văn bản, mã phân loại) vừa phát hiện cho bộ phân tích cú pháp.
- Phát hiện lỗi.



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 ∈ Q: trạng thái đầu

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

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

 δ(q,a)=p: nghĩa là ở trạng thái q, đọc a, chuyến sang trạng thái p





- 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

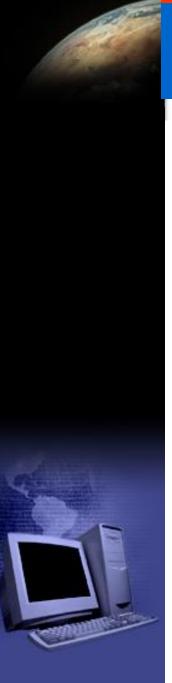
sau: $\delta(1,a)=2$, $\delta(2,b)=2$, $\delta(2,c)=2$

δ	a	b	c
1	2		
2		2	2



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

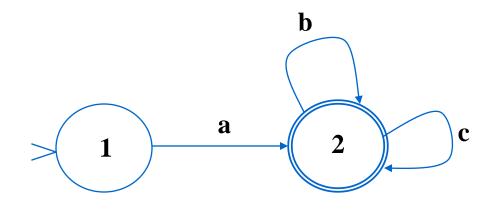
- 3. Otomat hữu hạn đơn định
- 3.2. Biểu diễn các hàm chuyển trạng thái
- * Hình vẽ:
- mỗi trạng thái q∈Q được đặt trong các vòng tròn.
- Trạng thái bắt đầu q0 có thêm dấu '>' ở đầu.
- Trạng thái kết thúc q∈F được đặt trong vòng tròn kép.
- Các cung nổi từ trạng thái q sang trạng thái p có mang các nhãn a∈Σ, có nghĩa 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
- Hình vẽ:

Ví dụ: có hàm chuyển của một Otomat như sau: $\delta(1,a)=2$, $\delta(2,b)=2$, $\delta(2,c)=2$









- 3. Otomat hữu hạn đơn định
- 3.2. Biểu diễn các hàm chuyến 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.
- 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. $M(\Sigma, Q, \delta, q0, F)$

 Σ : {0, 1, trắng}

 $Q: \{0, 1, 2\}$

q0: 0

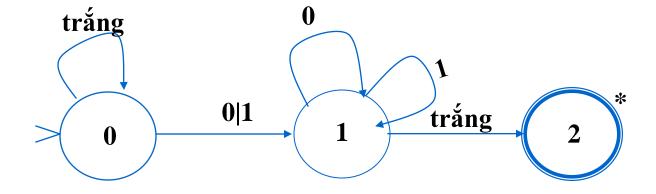
F: {2}

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. PHẨN 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:



Trạng thái kết thúc và trả lui ký tự vừa đọc





- 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

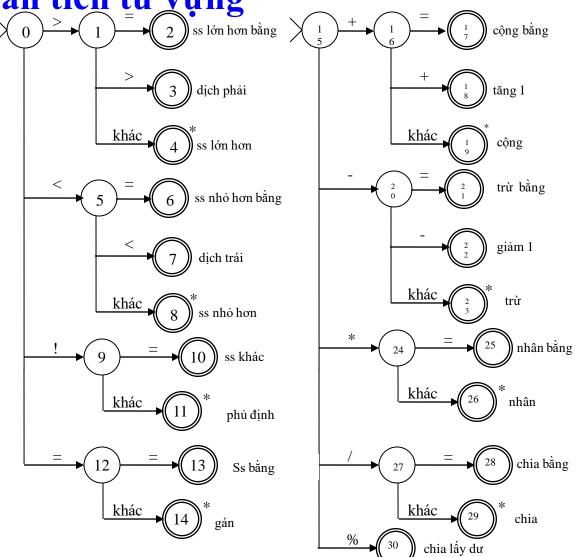


Lệnh lặp



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ yựng





CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

else return $('\0')$; }

```
4.1. Phương pháp mô phỏng
const int ERROR_STATE=100;
typedef int state;// kieu cac trang thai
typedef unsigned char *attri;// kieu cua thuoc tinh
typedef unsigned char *token; //kieu cua tu to
unsigned char *x;//xau vao x
unsigned int i=0;// vi tri cua ky tu doc trong xau x
unsigned char readchar(unsigned char *x, unsigned int i){
         //tra ve ky tu tiep theo
         if(i<strlen(x)) return (*(x+i));</pre>
```



4.Lập bộ phân tích từ vựng

4.1. Phương pháp mô phỏng

case 2: strcpy(ch,"so sanh lon hon bang");break;
case 3: strcpy(ch,"dich phai"); break;
case 4: strcpy(ch,"so sanh lon hon"); break;
case 6: strcpy(ch,"so sanh nho hon bang");break;
case 7: strcpy(ch,"dich trai"); break;

case 8: strcpy(ch,"so sanh nho hon"); break;



4.Lập bộ phân tích từ vựng

4.1. Phương pháp mô phỏng

```
case 10: strcpy(ch,"so sanh khong bang"); break;
case 11: strcpy(ch,"phu dinh"); break;
case 13: strcpy(ch,"so sanh bang"); break;
case 14: strcpy(ch, "gan"); break;
case 17: strcpy(ch,"cong bang"); break;
case 18: strcpy(ch,"tang 1"); break;
case 19: strcpy(ch,"cong"); break;
case 21: strcpy(ch,"tru bang"); break;
```

case 22: strcpy(ch, "giam 1"); break;

case 23: strcpy(ch,"tru"); break;



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 25: strcpy(ch,"nhan bang"); break;
                case 26: strcpy(ch,"nhan"); break;
                 case 28: strcpy(ch,"chia bang"); break;
                case 29: strcpy(ch,"chia"); break;
                 case 30: strcpy(ch,"chia lay du"); break;
                default: strcpy(ch,"token ko duoc doan nhan(tt
ko dung (0");
        return ch;
```



4.Lập bộ phân tích từ vựng

4.1. Phương pháp mô phỏng

```
int nostar_end_state(state s){
```

//kiem tra trang thai s co phai la trang thai ket thuc khong sao ?

switch(s){

case 2:

case 3:

case 6:

case 7:

case 10:

case 13:

case 17:



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 18:
case 21:
case 22:
case 25:
case 28:
case 30: return 1;
default: return 0;
```

CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

4.1. Phương pháp mô phỏng

case 11:

case 14:

case 19:

case 23:





4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 26:
     case 29: return 1;
     default: return 0;
}
```





4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
state start_state_otherbrand(state s){
        state start;
        switch(s){
                case 0: start=15; break;
                case 15: start=ERROR_STATE;
        return start;
```

CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
int start_state(state s){
         if ((s==0) || (s==15)) return 1; return 0;
}
void catchar_in_token (unsigned char c, token tk){
// ghep them ky tu c vao cho tu to tk
         *(tk+strlen(tk)+1)='\0';
         *(tk+strlen(tk))=c;
```

CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

4.1. Phương pháp mô phỏng

do {
 c=readchar(x,*i);

*i=*i+1;

} while ((c==' ')&&(*i<strlen(x)));



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 1: if (c=='=') s=2;
         else if (c=='>') s=3;
         else s=4;
         break;
case 5: if (c=='=') s=6;
         else if (c=='<') s=7;
         else s=8;
         break;
```



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 9: if (c=='=') s=10;
    else s=11;
    break;
case 12: if (c=='=') s=13;
    else s=14;
    break;
```





4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 15: if (c=='+') s=16;
    else if (c=='-') s=20;
    else if (c=='*') s=24;
    else if (c=='/') s=27;
    else if (c=='%') s=30;
    else s=start_state_otherbrand(s);
    break;
```



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 16: if (c=='=') s=17;
         else if (c=='+') s=18;
         else s=19;
         break;
case 20: if (c=='=') s=21;
         else if (c=='-') s=22;
         else s=23;
         break;
```



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
case 24: if (c=='=') s=25;
         else s=26;
         break;
case 27: if (c=='=') s=28;
         else s=29;
         break;
default: stop=1;
```





4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
if (s==ERROR_STATE){
        stop=1;
        printf("loi tai ky tu thu %i",*i);
        *tk='\0'; }
else if (start_state(s));
else if (nostar_end_state(s)) {
        catchar_in_token(c,tk);
         *i=*i+1; stop=1;
        strcpy(tt,attribute(s));}
```



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
else if (star_end_state(s)){
                  strcpy(tt,attribute(s)); stop=1;}
         else {
                  catchar_in_token(c,tk);
                  *i=*i+1;
                  c=readchar(x,*i);}
return tk;
```

CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
void save_token_and_attribute(token tk,attri a){
//luu tru tk,a vao danh sach
void lexical_analysis(){
        token tk; attri a;
        do {
                 tk=search_token(&i,a);
                 save_token_and_attribute(tk,a);
         \} while ((*tk!='\0')\&\&(i<strlen(x)));
```



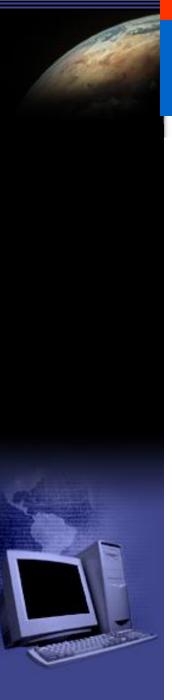
4.Lập bộ phân tích từ vựng

```
main(){
    //nhap xau vao x
    i=0;
    lexical_analysis();
    //in danh sach tu to va thuoc tinh
}
```



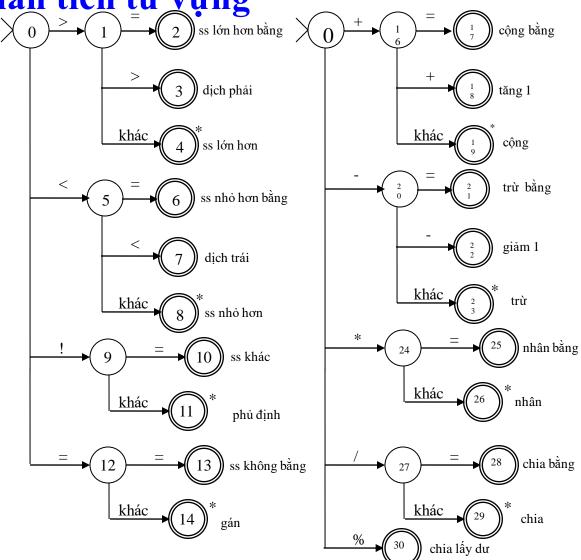


- 4. Lập bộ phân tích từ vựng
- 4.2. Phương pháp điều khiển bằng bảng
- Otomat phải chung một trạng thái bắt đầu
- Tạo bảng table biểu diễn hàm chuyển trạng thái
 - Chỉ số hàng: trạng thái q ∈Q
 - Chỉ số cột: ký hiệu vào a ∈∑
 - Table[q][a]=p với $p \in Q$ và $\delta(q,a)=p$



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4.Lập bộ phân tích từ yựng





CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4. Lập bộ phân tích từ vựng

4.1. Phương pháp điều khiển bằng bảng

	>	=	<	!	•••
0	1	12	5	9	
1	3	2	4	4	
2	100	100	100	100	
•••					

Trạng thái 100:Ko có hàm chuyển trạng thái



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

```
4. Lập bộ phân tích từ vựng
int table[][MAX];
token search_token (unsigned int *i, attri tt){
// tra ve tri tu vung cua tu to bdau tu vi tri i, thuoc tinh tra ve cho tt
    token tk; unsigned char c;
    state s=0, cs;
    //cắt ký tự trắng bỏ
    do {
         c=readchar(x,*i);
         cs=table[s][c];
         if (cs==ERROR_STATE){
                 printf("loi tai vi tri %i",*i); tk="";break; }
```

CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4. Lập bộ phân tích từ vựng

```
else if (star_end_state(cs)) {
         strcpy(tt,attribute(cs));
         break;
else if (nostar_end_state(cs)) {
         catchar_in_token(c,tk);
         *i++;
         strcpy(tt,attribute(cs));
         break;
```



CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4. Lập bộ phân tích từ vựng

```
else if (*i > = (strlen(x) - 1)) {
             printf("het xau vao, ko roi vao TT ket thuc");
             tk=""; break;
    else{
     catchar_in_token(c,tk);
    *i++;
    s=cs;}
}while(1);
return tk;
```

CHƯƠNG 2. PHÂN TÍCH TỪ VỰNG

4. Lập bộ phân tích từ vựng

```
void create_table(int table[][MAX]){
// tao bang chuyen trang thai table
void lexical_analysis(){
        token tk; attri a;
        create_table(table);
        do {
                 tk=search_token(&i,a);
                 save_token_and_attribute(tk,a);
        }while ((*tk!='\0')&&(i<strlen(x)));
```



5. Bảng các từ tố

Gồm các token và các thuộc tính của token

Chỉ số	Ttính	Trị từ vựng token	Các thuộc tính khác
01			
02	Num	45	
03	Id	A	
04	Id	В	
05			
06	Relation	<	
07	Then	Then	
08	operator	+	





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



- 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}

- Độ dài xâu là số các ký hiệu trong xâu

Ký hiệu: độ dài xâu x là |x|

Ví dụ: |01110|=5



CHƯƠNG 3. CÁC VẤN 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: ε , $|\varepsilon|=0$

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

$$\mathbf{V}^{+} = \mathbf{V}^{*} - \{\mathbf{\epsilon}\}$$

V*: tập vô hạn đếm được

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



- 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.

Ví dụ:
$$x=01$$

$$y=0110$$

$$xy = 010110$$



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^r): 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^r thì x là xâu hình tháp (xâu đối xứng)

Ví dụ: $x=0110 \rightarrow x^r=0110$, x: xâu hình tháp



- 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

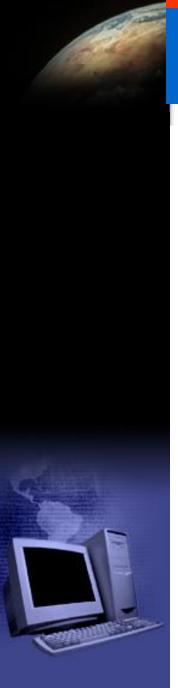
- 1. Một số vấn đề về ngôn ngữ
- 1.2. Ngôn ngữ
- Ghép tiếp 2 ngôn ngữ

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

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

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

- $L^*=L^0\cup L^1\cup L^2\cup ...\cup; L^+=L^1\cup L^2\cup ...\cup$



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

Văn phạm: cơ chế để sản sinh ra 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.

 Δ : 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:

 Σ : {0,1}

 Δ : $\{S\}$

s: S

 $p: S \rightarrow 0S \mid 1S \mid 0 \mid 1$



- 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.



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



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:
- 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 $\alpha \in (\Sigma \cup \Delta)^*$



- 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





- 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



- 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 A→x1x2x3...xn ∈ p



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 α , $\beta \in (\Sigma \cup \Delta)^*$

- Nếu α=ε: đệ qui trái
- Nếu β=ε: đệ qui phải



- 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:

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

b.
$$S \rightarrow aSb \mid bSa \mid \varepsilon$$

$$c. S \rightarrow + S S | * S S | a$$

d. S
$$\rightarrow$$
0S1 | ϵ





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

2. Văn phạm phi ngữ cảnh

Bài tập

(2) Xây dựng văn phạm sản sinh ra ngôn ngữ:

a. $S \to 0S | 1S | 1$

b. $S \rightarrow 0S | 1S | ... | 9S | 0 | ... | 9$

c. NCD \rightarrow D S

 $D \rightarrow + | -$

 $S \rightarrow 0S | 1S|..|9S|0|..|9$



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:

d. $SO \rightarrow NCD.S \mid S.S \mid S \mid NCD$

 $NCD \rightarrow DS$

 $\mathbf{D} \rightarrow + | -$

 $S \rightarrow 0S | 1S|..|9S|0|..|9$



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



- 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



- 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:

$$S \rightarrow B$$

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

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

$$(4)$$

$$R \rightarrow E = E$$

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

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

Hỏi xâu x có viết đúng cú 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:

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
(0)	$(\underline{\mathbf{a}} = (\mathbf{b} + \mathbf{a}))$	a	E→a
(1)	$(\mathbf{E} = (\mathbf{b} + \mathbf{a}))$	b	E→b
(2)	$(\mathbf{E}=(\mathbf{E}+\mathbf{\underline{a}}))$	a	E→a
(3)	$(\mathbf{E} = (\mathbf{E} + \mathbf{E}))$	(E + E)	$E \rightarrow (E+E)$



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

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

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
- 3.3. Sơ đồ chung giải thuật PTCP từ dưới lên

Biết
$$\alpha_i$$
 tìm α_{i-1}

$$\alpha_0$$

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

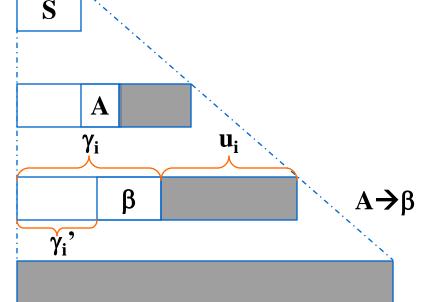
$$\gamma_{i} \in (\Sigma \cup \Delta)^{*}; u_{i} \in \Sigma^{*} \quad \alpha_{i-1}$$

$$\gamma_i = \gamma_i' \beta$$

 α_{i}

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

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





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





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

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

ID \rightarrow a | b

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



- 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
(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);\$	D/c



- 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(<u>a</u>);\$	R/g ID→a
(8)	\$if DK then read(ID);\$	D/c
(9)	\$if DK then read(ID)	;\$	R/g L→read(ID)



- 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;	\$	R/g S→if DK then L;
(12)	\$S	\$	Chấp nhận x đúng cp G



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

Biết
$$\alpha_i$$
 tìm α_{i+1}

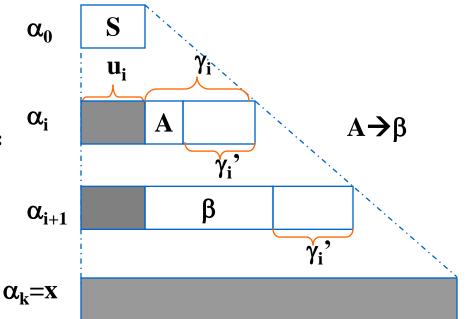
$$\alpha_{i} = u_{i}\gamma_{i}$$

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

$$\gamma_i = A\gamma_i$$

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

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



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

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

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

 $A \rightarrow bA \mid c$

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



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



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

Stt	Stack	Buffer	Hành động
(4)	A \$	bc\$	Triển khai A→bA
(5)	bA\$	bc\$	Đối sánh
(6)	A \$	c\$	Triển khai A→c
(7)	c\$	c\$	Đối sánh
(8)	\$	\$	Chấp nhận



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: $S \rightarrow var ID:K;T$

ID \rightarrow a | b | c

K → byte | integer | real

 $T \rightarrow begin L end.$

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

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

Xâu x có đúng cp của G? ch/m?



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: $S \rightarrow aA \mid bA$

 $A \rightarrow cA \mid bA \mid d$

Xâu x: abbcbd

Xâu x có đúng cp của G? ch/m?



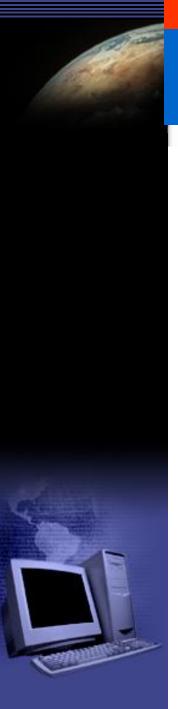
- 4. Các phương pháp phân tích cú pháp
- 4.1. Từ trên xuống
- Phương pháp tiên đoán
- Phương pháp đệ qui không quay lui



- 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)



- 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
- Không có 2 ký hiệu chưa kết thúc đứng liền nhau



- 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 hiệuVới a, b ∈Σ 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



- 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
t
- (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
- $(4) \quad \begin{array}{ll} S \Rightarrow +\gamma a \text{ hay } S \Rightarrow +\gamma a C \\ \text{hay } S \Rightarrow +\alpha \gamma \text{ hay } S \Rightarrow +C \alpha \gamma \end{array} \Rightarrow a > \$$

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

❖ 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
- 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
- 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
- Đấy A vào stack với A→β



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

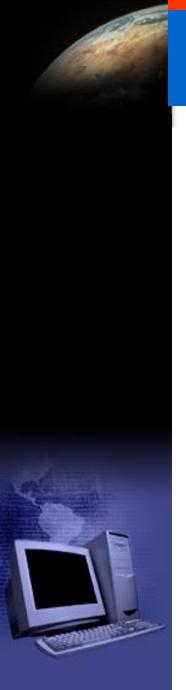
Else

If (a < b) or (a = b)Then

D/c b từ 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
- \triangleright Ví dụ: $S \rightarrow$ if DK then L;

DK → true | false

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

ID \rightarrow a | b

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



- 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 Xét vế phải của từng sản xuất
- Phân tích



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)
S \xrightarrow{\alpha} if DK then L;
S \xrightarrow{\beta} if DK then L;
B \xrightarrow{b} \gamma \xrightarrow{b} \gamma
DK \Rightarrow true \mid false \Rightarrow if < true \mid false (qt2)
S \xrightarrow{\alpha} if DK then L;
```

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

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:
- Xác định tất cả các mối quan hệ

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

Tương tự:

then < write | read (qt2)

) > ; (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:
- 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)

 $a \mid b >) (qt3)$



- 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 $\underbrace{S}^{(1)} \Rightarrow \text{if DK then L}; \Rightarrow \text{if } |; > $$

- 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
(0)	<u>\$</u>	<pre>if true then read(a);\$</pre>	∢	D/c
(1)	\$ <u>if</u>	<u>true</u> then read(a);\$	<	D/c
(2)	\$if <u>true</u> <∙	<u>then</u> read(a);\$	•>	R/g DK→true
(3)	\$ <u>if</u> DK	<u>then</u> read(a);\$	=	D/c



- 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
(4)	\$if DK <u>then</u>	read(a);\$	<	D/c
(5)	\$if DK then <u>read</u>	<u>(</u> a);\$	<u>•</u>	D/c
(6)	\$if DK then read(<u>a</u>);\$	<	D/c
(7)	\$if DK then read(<u>a</u>	<u>)</u> ;\$	• >	R/g ID→a



- 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);\$	<u>•</u>	D/c
(9)	\$ if DK then read(ID <u>)</u>	<u>;</u> \$	* >	R/g L→read(ID)
(10)	\$ if DK <u>then</u> L	<u>;</u> \$	<u>•</u>	D/c
(11)	\$ if DK then L;	<u>\$</u>	•>	R/g S→if DK then L;
(12)	\$S	\$		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:

 $S \rightarrow C; H$

 $H \rightarrow type ID = A;B$

 $C \rightarrow const ID = N$

 $A \rightarrow byte \mid real$

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

 $B \rightarrow var ID : A;$

 $N \rightarrow 5$

Xâu x: const a=5; type b=byte; var 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) Cho văn phạm G:

 $S \rightarrow C; H$

 $H \rightarrow type ID = A var B$

 $C \rightarrow const ID = N$

 $A \rightarrow byte; | real;$

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

 $B \rightarrow ID : A$

 $N \rightarrow 5$

Xâu x: const a=5; type b=byte; var 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:

const≐ =

(2) Các mối quan hệ:

5 | = > ; ; < type

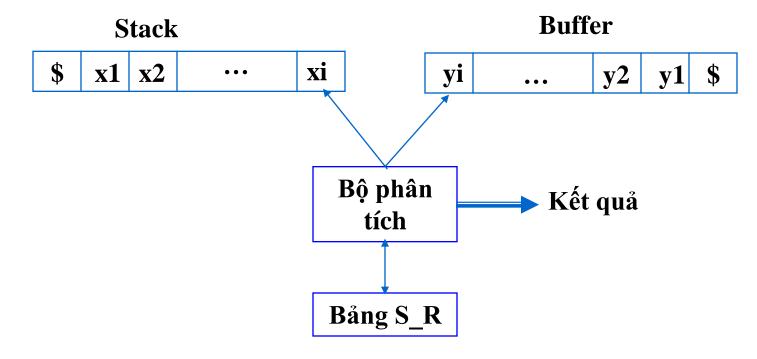
const $\langle a|b|c\rangle = = \langle 5\rangle$

|var| : |const >

 $type \doteq = type < a|b|c = \doteq var$

byte|real≐; a|b|c> : < byte|real

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





- 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:
 - Chỉ số hàng xi $\in (\Sigma \cup \Delta)$
 - Chỉ số cột yi $\in \Sigma$



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Cấu tạo:
 - S_R[xi,yi]: có các giá trị
 - \checkmark S_R[xi,yi]=S
 - \checkmark S_R[xi,yi]=R
 - \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∈(Σ∪Δ), ở đỉnh buffer là yi∈Σ. Bộ phân tích sẽ xác định hành động thông qua bảng S_R:



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 - 1.2. Phương pháp thứ tự yếu
- Hoạt động:
 - S_R[xi,yi]: xác định hành động
 - ✓ S_R[xi,yi]=S: dịch chuyển k/h đỉnh buffer → stack
 - ✓ S_R[xi,yi]=R: rút gọn
 - ✓ S_R[xi,yi]=R*: chấp nhận x đúng cp G
 - ✓ S_R[xi,yi]=rỗng: báo lỗi x 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\$

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
- If $(S_R[x,y]=R^*)$ Then
 - x đúng cú pháp của vp G
 - Dừng vòng lặp
- 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
- Đấy A vào stack với A→β





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

- Báo lỗi và dừng vòng lặp



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

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

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

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

$$C \rightarrow id \mid (A)$$

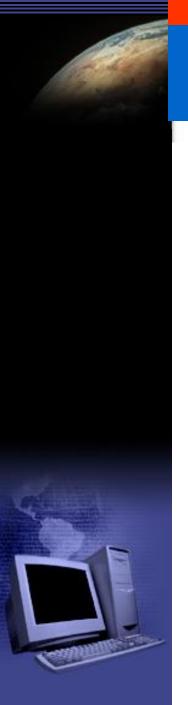
Xâu x: id=id+id*id



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

Bảng S_R

	id	*	+	()	=	\$
S							R*
A			S		S		R
В		S	R		R		R
C		R	R		R		R
id		R	R		R	S	R
*	S			S			
+	S			S			
(S			S			
)		R	R		R		R
=	S			S			
\$	S						





- 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 là B)



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
- Qui tắc xác định mối quan hệ
- (4) $S \Rightarrow +\gamma x$ hay $S \Rightarrow +x\gamma$ thì x > \$

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



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 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:

 $S \rightarrow A C D$

 $A \rightarrow const ID=N;$

 $C \rightarrow \text{var ID: K};$

 $D \rightarrow begin L end.$

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

 $ID \rightarrow a|b$

 $N \rightarrow 5$

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

A < C

A < var ; > var C < D

)**>end**

 $\operatorname{var} < \operatorname{ID} \qquad \qquad \operatorname{ID} \doteq : \qquad : < \operatorname{K} \qquad \qquad \operatorname{K} \doteq ;$

var < a|b a|b > : < byte|real byte|real>;

write|read = ((< ID ID \doteq)

 $(\lessdot a|b \quad a|b >) \quad const \lessdot ID \qquad \qquad ID \doteq = \qquad \qquad = \lessdot N$

 $N \doteq ;$ const $\langle a|b \rangle = = \langle 5 \rangle$



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:

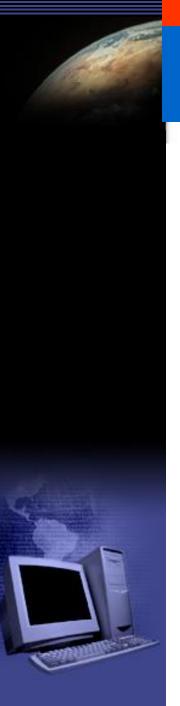
- Không có 2 sản xuất có cùng vế phải
- Không có vế phải là ε
- Không có phần tử S_R[x,y] có cả trị S và R
- Nếu ∃A→x1x2...xn và B→xixi+1...xn thì không ∃ xi-1<=B



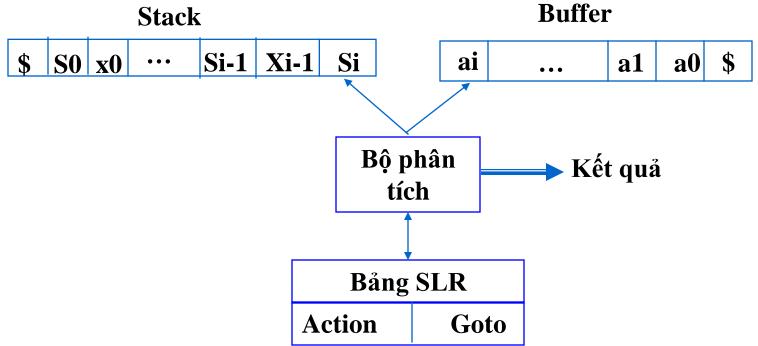
CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 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.



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





- 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_t



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 Phương pháp Simple LR (SLR)
- Cấu tạo:
 - Chỉ số cột
 - **♣** Phần action: a_i ∈Σ
 - **♣** Phần goto: $X \in \Delta$
 - Action[S_i,a_i]=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 $[S_i,a_i]=r\tilde{\delta}ng$
 - $Goto[S_i,X]=j$





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)
 - Hoạt động:

Tại một thời điểm bộ phân tích đọc trạng thái S_i ở đỉnh stack và ký hiệu vào a_i ở đỉnh buffer và tra trong bảng SLR ở phần Action một giá trị. Nếu:

- Action $[S_i,a_i]$ =Shift j (S_j)
- ✓ D/c a_i từ Buffer \rightarrow Stack
- ✓ Đẩy j vào stack



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 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 A vào stack
 - ✓ Đẩy j vào stack với j=goto[S_{i-r},A]



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
 - Hoạt động:
 - Action $[S_i,a_i]$ =Accept
 - ✓ Xâu x đúng cp của vpG
 - Action[S_i,a_i]=rỗng
 - ✓ 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\$

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

x đúng cp và dừng vòng lặp



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:

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

- D/c a từ buffer → stack
- Đấy 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
 Phương pháp Simple LR (SLR)
- > Thuật toán:
- Đẩy A vào stack
- Đấy j vào stack. Với j=goto[S_{i-r},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

$$E \rightarrow E + T \mid T$$
(3)

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

$$\mathbf{F} \rightarrow \overset{(5)}{(\mathbf{E})} \mid \overset{(6)}{\mathrm{id}}$$

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)

T /	Action						Goto		
thái	id	+	*	()	\$	E	T	F
0	S5			S4			1	2	3
1		S6				Accept			
2		R2	S7		R2	R2			
3		R4	R4		R4	R4			
4	S5			S4			8	2	3
5		R6	R6		R6	R6			
6	S5			S4				9	3



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)

T /	Action						Goto		
thái	id	+	*	()	\$	E	T	F
7	S5			S4					10
8		S6			S11				
9		R1	S7		R1	R1			
10		R3	R3		R3	R3			
11		R5	R5		R5	R5			



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:

Stt	Stack	Buffer	Hành động
0	\$0	id*(id+id)\$	S5
1	\$0 id 5	*(id+id)\$	R6(F→id)
2	\$0 F 3	*(id+id)\$	R4(T → F)
3	\$0 T 2	*(id+id)\$	S 7
4	\$0 T 2 * 7	(id+id)\$	S4
5	\$0 T 2 * 7 (4	id+id)\$	S5



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:

Stt	Stack	Buffer	Hành động
6	\$0 T 2 * 7 (4 id 5	+id)\$	R6(F→id)
7	\$0 T 2 * 7 (4 F 3	+id)\$	R4(T → F)
8	\$0 T 2 * 7 (4 T 2	+id)\$	R2(E → T)
9	\$0 T 2 * 7 (4 E 8	+id)\$	S 6
10	\$0 T 2 * 7 (4 E 8 + 6	id)\$	S5
11	\$0 T 2 * 7 (4 E 8 + 6 id 5)\$	R6(F→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)

Ví dụ:

Stt	Stack	Buffer	Hành động
12	\$0 T 2 * 7 (4 E 8 + 6 F 3)\$	R4(T → F)
13	\$0 T 2 * 7 (4 E 8 + 6 T 9)\$	R1(E → E+T)
14	\$0 T 2 * 7 (4 E 8)\$	S11
15	\$0 T 2 * 7 (4 E 8) 11	\$	R5(F → (E))
16	\$0 T 2 * 7 F 10	\$	R3(T → T*F)
17	\$0 T 2	\$	R2(E → T)



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

Stt	Stack	Buffer	Hành động
18	\$0 E 1	\$	Accept



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
- Văn phạm gia tố G'

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

Ví dụ: G: $S \rightarrow 0S \mid 1S \mid 0 \mid 1$

 $G': S' \rightarrow S$

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





- 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: $A \rightarrow xyz$

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_i): 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_i) mà B→γ thì thêm B→.γ vào closure(I_i) với B→.γ ∉ closure(I_i)



- 1. Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 - 1.3. Phương pháp Simple LR (SLR)
- Ví dụ: Xác định tập closure(I) của VP G'

$$E' \rightarrow E$$

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

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

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

$$I=\{E'\rightarrow .E\}$$





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

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

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



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: Tìm tất cả các tập goto(I,X) có thể của VP G

$$I=\{ E' \rightarrow E$$

$$E \rightarrow .E + T$$

Goto(I,E) và Goto(I,T)

$$E \rightarrow .T$$

X: **E**, **T**

$$T \rightarrow .T*F$$

$$E' \rightarrow E$$

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

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

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

Goto(I,E)=closure(
$$\{E' \rightarrow E.$$

$$; E \rightarrow E.+T)$$

 $Goto(I,T)=closure(\{E \rightarrow T.$

$$; T \rightarrow T.*F)$$



- Phương pháp phân tích cú pháp dưới lên
 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_i ,x) mà không sinh được I_{i+1} thì dùng.



- 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) $\exists A \rightarrow \alpha$. $\in I_i$ thì Action[i,a]= Reduce $A \rightarrow \alpha$ 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

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

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

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

Xây dựng bảng SLR cho VP G



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



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

$$E' \rightarrow E$$

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

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

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



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)
- Ví dụ:

- Tạo tập thực thể LR(0)

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

 $E' \rightarrow .E$

 $E \rightarrow .E + T$

 $E \rightarrow .T$

 $T \rightarrow .T*F$

 $T\rightarrow .F$

 $\mathbf{F} \rightarrow .(\mathbf{E})$

 $F \rightarrow .id$

 $I_1 = goto(I_0, E)$

 $E' \rightarrow E$.

 $E \rightarrow E.+T$



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



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:

(1) cho VPG: $A \rightarrow A \text{ or } B \mid B$

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

 $C \rightarrow not C \mid (A) \mid true \mid false$

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 thế sử dụng PP Canonical LR



- 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



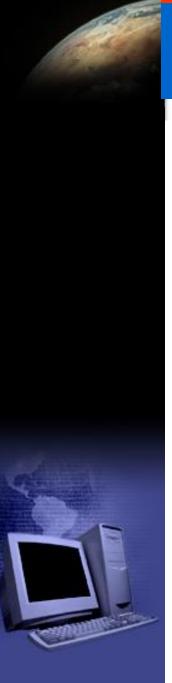
CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 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_i): 2 qui tắc
- (1) Đưa tất cả các thực thể trong I_i vào closure(I_i)
- (2) Cứ thực thể [A→α.Bβ,a]∈closure(I_i) mà B→γ thì thêm [B→.γ, b] vào closure(I_i) với [B→.γ, b]∉closure(I_i) và b∈first(βa)



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)

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

- Hàm tính $goto(I_i,X)$

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

 $- I_0 = closure(\{S' \rightarrow .S, \$\})$



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

cho
$$I=\{S'\rightarrow .S,\$\}$$
 và

Tinh Closure(I)=?

Closure(I)=
$$\{\begin{array}{c} A & \alpha .B\beta, a \\ S & \rightarrow .S, \\ B & \gamma & b \\ S & \rightarrow .AA, \end{array}\}$$

 $A \rightarrow .aA, a|d$

$$A \rightarrow .d$$
, a|d

G': **S**'**→S**

 $S \rightarrow AA$

 $A \rightarrow aA \mid d$



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

$$I=\{S'\rightarrow .S, \$$$

$$S \rightarrow AA$$
, \$ $S \rightarrow AA$

$$A \rightarrow aA \mid d$$
 $A \rightarrow aA \mid d$

$$A \rightarrow .d$$
, a|d } Goto(I,S)=closure($\{S' \rightarrow S.,\$\}$)

$$X:\{S, A, a, d\}$$
 Goto(I,A)=closure($\{S \rightarrow A.A, \$\}$)

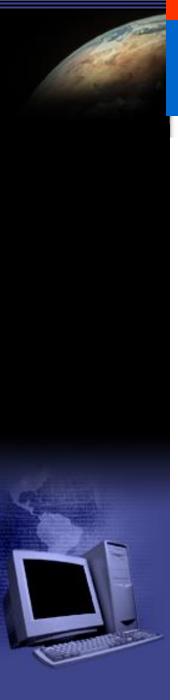
Goto(I,a)=closure(
$$\{A \rightarrow a.A,a|d\}$$
)

 $G': S' \rightarrow S$

Goto(I,d)=closure(
$$\{A \rightarrow d., a|d\}$$
)



- 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) $\exists [S' \rightarrow S.,\$] \in I_i \text{ thi: Action}[i,\$] = accept$
- (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
- + ký hiệu nhìn trước: hợp các k/h nhìn trước



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

Ví dụ: $S \rightarrow AA$

 $A \rightarrow aA \mid d$

- Xây dựng văn phạm gia tố G'
- Tính I₀=closure({S'→.S, \$} và tất cả các Iᵢ
- Xác định hành động



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

Ví dụ: $S \rightarrow AA$

 $A \rightarrow aA \mid d$

 I_0 =closure($\{S' \rightarrow .S, \$\}$



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))

	Action		Goto		
	a	d	\$	S	A
0	S36	S47		1	2
1			Accept		
2	S36	S47			5
36	S36	S47			89
47	R3	R3	R3		
89	R2	R2	R2		
5			R1		



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))

Stt	Stack	Buffer	Hành động
0	\$0	aadad\$	S36
1	\$0 a 36	adad\$	S36
2	\$0 a 36 a 36	dad\$	S47
3	\$0 a 36 a 36 d 47	ad\$	R3 (A → d)
4	\$0 a 36 a 36 A 89	ad\$	R2(A→aA)
5	\$0 a 36 A 89	ad\$	R2(A→aA)



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))

Stt	Stack	Buffer	Hành động
6	\$0 A 2	ad\$	S36
7	\$0 A 2 a 36	d\$	S47
8	\$0 A 2 a 36 d 47	\$	R3(A→d)
9	\$0 A 2 a 36 A 89	\$	R2(A→aA)
10	\$0 A 2 A 5	\$	R1(S→AA)
11	\$0 S 1	\$	Accept



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

 $S \rightarrow AS \mid b$

 $A \rightarrow SA \mid a$

 $(I_0 \rightarrow I_{10})$ trộn I_2 và I_{10} , I_3 và I_7 , I_8 và I_9





- 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.





- 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)= ϕ



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

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

$$(1) S \rightarrow A \mid B$$

$$A \rightarrow aA \mid b$$

$$B \rightarrow aB \mid c$$

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

First(A) ∩ first(B)={a}≠φ (vi phạm ĐK1) nên vp trên không phải là LL(1)



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

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

$$(2)$$
 $A \rightarrow Aa$

$$A \rightarrow a \mid \varepsilon$$

Xét: $A \in \Delta$ mà $A \Rightarrow^+ \epsilon$ có: first $(A) = \{a, \$\}$, follow $(A) = \{a\}$

nên first(A) \cap follow(A)={a} \neq ϕ (vi pham dk2)

VP trên không phải là LL(1)



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) nên first(Aα) \cap first(β)=first(β) \neq φ (vi pham đk1)

VP đệ qui trái không phải là LL(1)



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
 2.2. 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 (2): $A \in \Delta$ mà $A \Rightarrow + \epsilon$ 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) VP đệ qui trái không phải là LL(1)

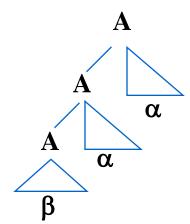


CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

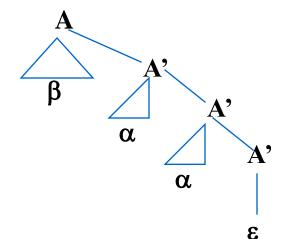
- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
 - 2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Khử đệ qui trái:

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

Thay bởi: $A \rightarrow \beta A'$



 $A' \rightarrow \alpha A' | \epsilon$



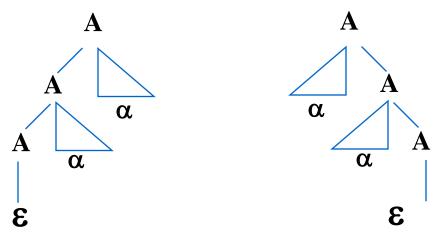


CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- 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(α) nên first($\alpha\beta$) \cap first($\alpha\gamma$)=first(α) $\neq \phi$ (vi phạm đk1)



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống

2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)

> Đặt thừa số chung:

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

Thay bởi: $A \rightarrow \alpha A'$

 $A' \rightarrow \beta \mid \gamma$



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

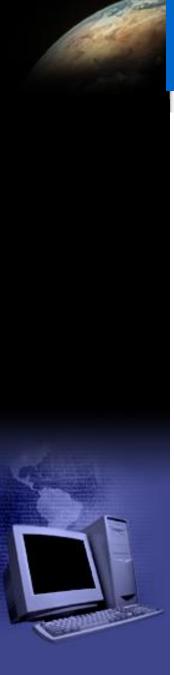
- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: Biến đổi các VP sau thành LL(1)

(1)
$$E \rightarrow E + T \mid T$$

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

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

(2) $A \rightarrow AT \mid T$ $T \rightarrow 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$



- Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
 2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: Biến đổi các VP sau thành LL(1)
- (3) $A \rightarrow AS | AC | C$ $C \rightarrow a$ $S \rightarrow 0$
- (4) Xây dựng VP LL(1) sản sinh ra tên biến 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

$$(1) \quad E \rightarrow TE'$$

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

$$T \rightarrow FT'$$

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

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



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: giải
- (2) $A \rightarrow TA \mid T$ $A \rightarrow TA'$
 - $T \rightarrow 0 \mid ... \mid 9$ $A' \rightarrow A \mid \varepsilon$
 - $T \rightarrow 0|..|9$



- 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

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



- Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống
 2.2. Vài phép biến đổi về VP LL(1)
- Bài tập: giải
- (4) ID \rightarrow ID CC | ID CS | ID_ | CC| _ ID|_CS

 CC \rightarrow a | b

 CS \rightarrow 0 | 1



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

$$A' \rightarrow CCA' | CSA' | A' | \epsilon$$

$$CC \rightarrow a$$

$$CS \rightarrow 0$$



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

 Stack

 Buffer

 xi ... x2 x1 \$ ai ... a2 a1 \$

 Bộ phân tích

 Kết quả

 Bảng tiên đoán M



- 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: $a \in \Sigma$
- ✓ M[A,a]: A→α hoặc rỗng



- 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
- $\mathring{\mathbf{O}}$ đỉnh stack và buffer $\mathbf{a} \in \Sigma$: đối sánh a
- $\mathring{\mathbf{O}}$ đỉnh stack là $\mathbf{A} \in \Delta$ 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, 1 buffer và bảng tiên đoán M

Khởi tạo: - stack là S\$

- Buffer là x\$

Lặp:

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

x đúng cp và dừng vòng lặp



CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.3. 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, dùng vòng lặp



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

 $A \rightarrow bA \mid c$

Xâu x: abbc có đúng CP của VP trên?



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

	a	b	c	\$
S	S→aA			
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:

STT	Stack	Buffer	Hành động
(5)	bA\$	bc\$	Đối sánh
(6)	A\$	c\$	Triển khai A→c
(7)	c\$	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) $\forall \operatorname{sx} A \rightarrow \varepsilon \operatorname{thi} M[A,a] = A \rightarrow \varepsilon \operatorname{v\'oi} a \in \operatorname{follow}(A)$





- 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:

$$E \rightarrow TE'$$

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

$$T \rightarrow FT'$$

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

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

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



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.3. Phương pháp tiên đoán
- > Xây dựng bảng tiên đoán M:
- Xét sx: E → TE' có First(TE')={ (, id }

 M[E,(]=M[E,id]=E→TE'
- Xét sx: E'→+TE' có First(+TE')={+}
 M[E',+]=E'→+TE'
- Xét sx: T→FT' có First(FT')={(, id} M[T,(]=M[T,id]=T→FT'



- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.3. Phương pháp tiên đoán
- > Xây dựng bảng tiên đoán M:
- Xét sx: T'→*FT' có First(*FT')={*}
 M[T',*]=T'→*FT'
- Xét sx: F→(E) có First((E))={(}

 M[F,(]=F→(E)
- Xét sx: F→id có First(id)={id}
 M[F,id]=F→id

- 2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống2.3. Phương pháp tiên đoán
- > Xây dựng bảng tiên đoán M:
- Xét sx: E'→ε có follow(E')={), \$}
 M[E',)]=M[E',\$]=E'→ε
- Xét sx: T'→ε có follow(T')={),\$,+}
 M[T',)]=M[T',\$]=M[T',+]=T'→ε
 E⇒TE'⇒T⇒FT'⇒ F⇒(E)⇒(TE')⇒(T)⇒(FT')
 E⇒TE'⇒ T+TE'⇒ FT'+TE'

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

	+	*	id	()	\$
Е			E→TE'	E→TE'		
E'	E' → +TE'				E' → ε	E' → ε
T			T → FT'	T→FT'		
T'	T' → ε	T' → *FT'			T' → ε	T' → ε
F			F → id	F → (E)		





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:

Bài tập:

xây dựng bảng tiên đoán M cho các vp LL(1) trong phần vài phép biến đổi về LL(1). Tự cho xâu vào và phân tích theo PP tiên đoán





- 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.
- 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 xuống2.4. 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'

 $\mathbf{E:} \quad \longrightarrow \mathbf{T} \quad \longrightarrow \mathbf{E'}$





- 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 CT tương ứng.

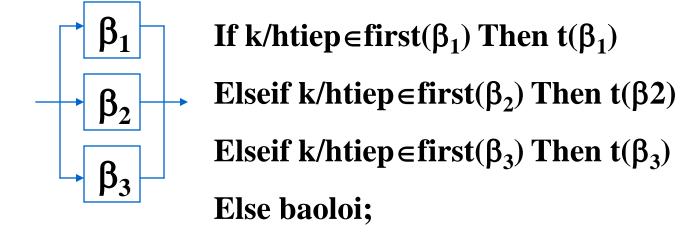
ví dụ: β có đoạn ct t(β)

$$\beta_1 \beta_2 t(\beta_1) ; t(\beta_2)$$



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:
- (2) Sự rẽ nhánh tạo thành cấu trúc chọn



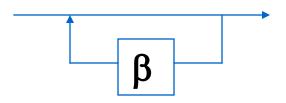


CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

- 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

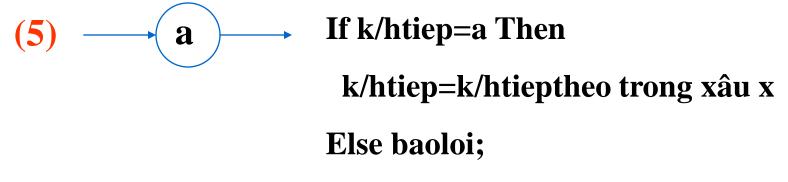


While $k/htiep \in first(\beta)$ do $t(\beta)$



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:







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, dừng}

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



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:

Procedure PTCP;

Begin k/htiep:=Dockh;

S;

if k/htiep=\$ then x dung CP

else baoloi;

End.



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: $E \rightarrow TE'$

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

 $T \rightarrow FT'$

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

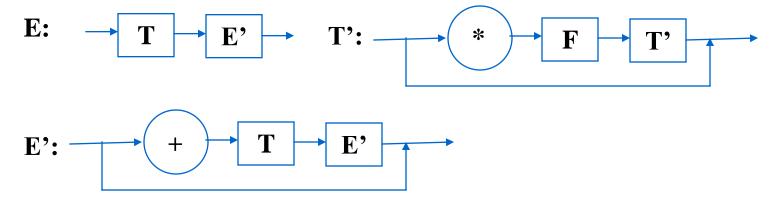
 $\mathbf{F} \rightarrow (\mathbf{E}) \mid \mathbf{id}$

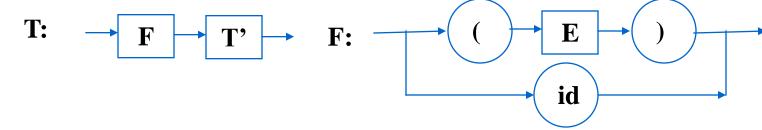


CHƯƠNG 4. CÁC PHƯƠNG PHÁP PHÂN TÍCH CỦ PHÁP

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

Ví dụ: Biểu đồ cú pháp









2. Phương pháp phân tích cú pháp trên xuống

2.4. Phương pháp đệ qui không quay lui

Ví dụ: giải thuật các ctcon tương ứng

k/htiep: ký hiệu kết thúc;

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

Procedure Baoloi; {đưa thông báo lỗi, dừng}





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

Ví dụ: giải thuật các ctcon tương ứng

Procedure E;

Begin

T; Ephay;



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: giải thuật các ctcon tương ứng

Procedure Ephay;

Begin

If k/htiep=+ Then
Begin k/htiep:=Dockh;

T;

Ephay;

End;





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

Ví dụ: giải thuật các ctcon tương ứng

Procedure T;

Begin

F;

Tphay;



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: giải thuật các ctcon tương ứng

Procedure Tphay;

Begin

If k/htiep=* Then

Begin

k/htiep:=Dockh;

F;

Tphay;

End;



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

```
Procedure F;
   Begin
      If k/htiep=id Then k/htiep:=Dockh
       Else
        If k/htiep=( Then
          Begin
                    k/htiep:=Dockh;
                    E;
                    if k/htiep=) Then k/htiep:=Dock
                    Else baoloi;
              End
```

End;

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
- Thuật toán:

Procedure PTCP;

Begin k/htiep:=Dockh;

E;

if k/htiep=\$ then x dung CP

else baoloi;

End.





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

Bài tập:

Xây dựng giải thuật đệ qui không quay lui cho các VP LL(1) trong phần bài tập vài phép biến đổi về VP LL(1)

