

# Bài 5.

## PHÂN TÍCH NGỮ NGHĨA

Hoàng Anh Việt  
Viện CNTT&TT - ĐHBKHN

# Tổng kết bài 4

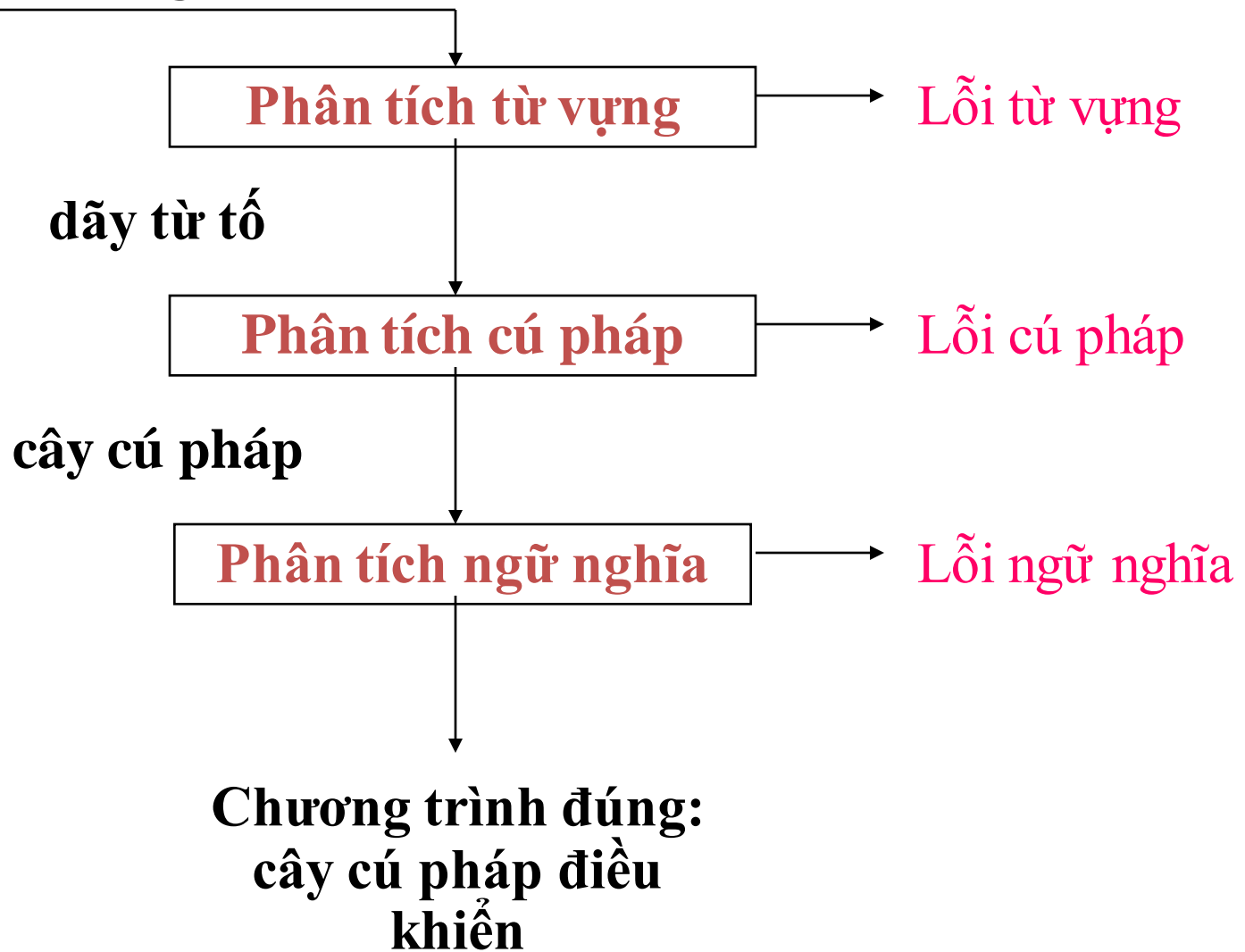
- Trước đây: tự viết bộ phân tích cú pháp
- Hiện nay: sử dụng các trình sinh bộ phân tích cú pháp. VD: yacc, cup, bison
- Ưu điểm:
  - Sử dụng phương pháp phân tích LALR(1)
  - Cho phép khai báo thứ tự ưu tiên, kết hợp của các phép toán
  - Tự động sinh code phân tích cú pháp (kể cả bảng phân tích LALR(1))

# Nội dung

1. Những vấn đề của ngữ nghĩa
2. Kiểm tra kiểu
  - Hệ thống kiểu trong ngôn ngữ lập trình
3. Bảng ký hiệu

# Phân tích ngữ nghĩa

**Chương trình nguồn**



# 1. Những vấn đề của ngữ nghĩa

- Tìm ra các lỗi sau giai đoạn phân tích cú pháp
  - Kiểm tra sự tương ứng về kiểu
  - Kiểm tra sự tương ứng giữa việc sử dụng hàm, biến với khai báo của chúng.
  - Xác định phạm vi ảnh hưởng của các biến trong chương trình
- Phân tích ngữ nghĩa thường sử dụng cây cú pháp

## 2. Kiểm tra kiểu

- Kiểm tra xem chương trình có tuân theo các luật về kiểu của ngôn ngữ không
- Trình biên dịch quản lý thông tin về kiểu
- Việc kiểm tra kiểu được thực hiện bởi bộ kiểm tra kiểu (type checker), một bộ phận của trình biên dịch

# Ví dụ kiểm tra kiểu

- Toán tử % của C chỉ thực hiện khi các toán hạng là số nguyên
- Chỉ có mảng mới có chỉ số và kiểu của chỉ số phải là số nguyên
- Một hàm phải có một số lượng tham số nhất định và các tham số phải đúng kiểu
- Các phép toán đòi hỏi các toán hạng phải phù hợp kiểu
- Các hàm đòi hỏi tham số phù hợp kiểu
- Lệnh return phải trả về đúng kiểu trả về của hàm
- Lệnh gán đòi hỏi kiểu của vế phải phù hợp với kiểu của vế trái
- Lệnh khai báo kiểu: typedef, class

## 2. Kiểm tra kiểu

- Có hai phương pháp tĩnh và động
- Phương pháp áp dụng trong thời gian dịch là tĩnh
- Trong các ngôn ngữ như C hay Pascal, kiểm tra kiểu là tĩnh và được dùng để kiểm tra tính đúng đắn của chương trình trước khi nó được thực hiện
- Kiểm tra kiểu tĩnh cũng được sử dụng khi xác định dung lượng bộ nhớ cần thiết cho các biến
- Bộ kiểm tra kiểu được xây dựng dựa trên:
  - Các biểu thức kiểu của ngôn ngữ
  - Bộ luật để định kiểu cho các cấu trúc



## 2.1 Biểu thức kiểu

- Biểu diễn kiểu của một cấu trúc ngôn ngữ
- Một biểu thức kiểu là một kiểu dữ liệu chuẩn hoặc được xây dựng từ các kiểu dữ liệu khác bởi cấu trúc kiểu (Type Constructor).
  - Kiểu dữ liệu chuẩn (int, real, boolean, char) là biểu thức kiểu
  - Biểu thức kiểu có thể liên hệ với một tên. Tên kiểu là biểu thức kiểu
  - Cấu trúc kiểu được ứng dụng vào các biểu thức kiểu tạo ra biểu thức kiểu

## 2.1 Biểu thức kiểu

- Mỗi ngôn ngữ lập trình có hệ thống kiểu riêng
- Mỗi kiểu là một giới hạn dữ liệu
- VD:  $\text{int} = [-2^{31}, 2^{31}]$ ,  $\text{char} = [-128, 127]$
- Các kiểu dữ liệu phức hợp được tạo từ các kiểu đơn giản bởi các biểu thức kiểu (type expressions, type constructors)
- VD: `int`, `string`, `Array[int]`, `Object`

# Ví dụ: C++

- Kiểu cơ bản: int, char, ...
- Kiểu phức hợp:  
int[100], struct {int a, char b}
- Biểu thức kiểu:  
T là kiểu  
T[ ] là kiểu với mọi T

# Định nghĩa kiểu

- Một số ngôn ngữ cho phép người lập trình tự định nghĩa kiểu
- VD: C++  

```
typedef int int_array[ ];  
class cView { ... };
```
- `int_array` là một kiểu giống với `int[ ]`
- Có thể có nhiều định nghĩa kiểu của cùng một kiểu

# Biểu thức kiểu: Mảng

- Mỗi ngôn ngữ có một cách định nghĩa mảng
- Mảng không giới hạn:
  - C/C++:  $T[ ]$
- Mảng có giới hạn
  - C/C++/Java:  $T[L]$  – L phần tử kiểu T
- Mảng có giới hạn trên, dưới
  - Pascal:  $T[L, U]$  – đánh chỉ số từ L đến U
- Mảng nhiều chiều
  - C/C++/Java/Pascal

# Biểu thức kiểu: Cấu trúc

- Là biểu thức kiểu khá phức tạp
- Biểu thức kiểu có dạng  $\{id1: T1, id2: T2, \dots\}$  với id và T là tên và kiểu của các trường
- Ví dụ
  - C/C++: `struct { int a; float b; }` tương ứng với biểu thức kiểu `{a: int, b: float}`
- Các kiểu lớp (Class) là mở rộng của kiểu struct (cho phép thành viên là hàm)

# Biểu thức kiểu: Hàm

- Hàm cho phép nhận nhiều tham số và trả về giá trị
- Tham số thứ  $i$  có kiểu  $T_i$ , kiểu trả là  $T$
- Biểu thức kiểu:  $T_1 \times T_2 \times \dots \times T_n \rightarrow T$
- Ví dụ: `int f(int, char)` tương ứng với biểu thức kiểu  $\text{int} \times \text{char} \rightarrow \text{int}$
- Trong C++/Java, cần mở rộng biểu thức kiểu của hàm để có thể trả lại ngoại lệ

## 2.1 Biểu thức kiểu

**(a) Mảng (Array).** Nếu  $T$  là biểu thức kiểu thì  $\text{array}(I, T)$  là biểu thức kiểu biểu diễn một mảng với các phần tử kiểu  $T$  và chỉ số trong miền  $I$ .

– Ví dụ : `array [10] of integer` có kiểu `array(1..10, int);`

**(b) Tích Descarter.** Nếu  $T_1$  và  $T_2$  là các biểu thức kiểu thì tích Descarter  $T_1 \times T_2$  là biểu thức kiểu.

**(c) Bản ghi (Record)** Tương tự như tích Descarter nhưng chứa các tên khác nhau cho các kiểu khác nhau



## 2.1 Biểu thức kiểu

- Ví dụ:

```
struct  
{  
  doubler;  
  int i;  
}
```

Có kiểu  $((r \times \text{double}) \times (i \times \text{char}))$

**(e) Hàm** Nếu  $D$  là miền xác định và  $R$  là miền giá trị của hàm thì kiểu của nó được biểu diễn là:  $D : R$ .

Ví dụ hàm của C

```
int f(char a, b)
```

Có kiểu:  $\text{char} \quad \text{char} : \text{int}$ .

## 2.2 Hệ thống kiểu

- Hệ thống kiểu là một bộ sưu tập các quy tắc để gán các biểu thức kiểu vào các phần của một chương trình.
- Được định nghĩa thông qua dịch trực tiếp cú pháp
- Bộ kiểm tra kiểu cài đặt một hệ thống kiểu.

## 2.3 Đặc tả bộ kiểm tra kiểu

- Văn phạm sau sinh ra một chương trình, biểu diễn bởi một ký hiệu chưa kết thúc  $P$  chứa một chuỗi các khai báo  $D$  và một biểu thức đơn giản  $E$ .

$$P \rightarrow D ; E$$
$$D \rightarrow D ; D \mid \text{id} : T$$
$$T \rightarrow \text{char} \mid \text{integer} \mid \text{array}[\text{num}] \text{ of } T_1 \mid \uparrow T_1$$
$$E \rightarrow \text{literal} \mid \text{num} \mid \text{id} \mid E_1 \text{ mod } E_2 \mid E_1 [E_2] \mid E_1 \uparrow$$

- Các kiểu cơ sở: char, integer và type-error
- Mảng bắt đầu từ 1. Chẳng hạn  $\text{array}[256] \text{ of char}$  là biểu thức kiểu  $(1 \dots 256, \text{char})$
- Kiểu con trỏ  $\uparrow T$  là một biểu thức kiểu  $\text{pointer}(T)$ .

# Kiểm tra kiểu của định danh

$P \rightarrow D ; E$

$D \rightarrow D ; D$

$D \rightarrow \text{id} : T$

$\{ \text{addtype}(\text{id.entry}, T.\text{type}) \}$

$T \rightarrow \text{char}$

$\{ T.\text{type} := \text{char} \}$

$T \rightarrow \text{integer}$

$\{ T.\text{type} := \text{integer} \}$

$T \rightarrow \uparrow T_1$

$\{ T.\text{type} := \text{pointer}(T_1.\text{type}) \}$

$T \rightarrow \text{array}[\text{num}] \text{ of } T_1$

$\{ T.\text{type} := \text{array}(1 \dots \text{num.val}, T_1.\text{type}) \}$

# Kiểm tra kiểu của biểu thức

SẢN XUẤT	QUY TẮC NGŨ NGHĨA
$E \rightarrow \text{literal}$	$E.type := \text{char}$
$E \rightarrow \text{num}$	$E.type := \text{int}$
$E \rightarrow \text{id}$	$E.type := \text{lookup}(\text{id.entry})$
$E \rightarrow E_1 \text{ mod } E_2$	$E.type := \text{if } E_1.type = \text{int} \text{ and } E_2.type = \text{int}$ then $\text{int}$ else $\text{type\_error}$
$E \rightarrow E_1[E_2]$	$E.type := \text{if } E_2.type = \text{int} \text{ and } E_1.type = \text{array}(s,t)$ then $t$ else $\text{type\_error}$
$E \rightarrow E_1 \uparrow$	$E.type := \text{if } E_1.type = \text{pointer}(t) \text{ then } t$ else $\text{type\_error}$

# Kiểm tra kiểu của lệnh

SẢN XUẤT	QUY TẮC NGŨ NGHĨA
$S \rightarrow \text{id} := E$	$S.type := \text{if } \text{id}.type = E.type \text{ then } \text{void}$ $\quad \text{else } \text{type\_error}$
$S \rightarrow \text{if } E \text{ then } S_1$	$S.type := \text{if } E.type = \text{boolean} \text{ then } S_1.type$ $\quad \text{else } \text{type\_error}$
$S \rightarrow \text{while } E \text{ do } S_1$	$S.type := \text{if } E.type = \text{boolean} \text{ then } S_1.type$ $\quad \text{else } \text{type\_error}$
$S \rightarrow S_1; S_2$	$S.type := \text{if } S_1.type = \text{void} \text{ and } S_2.type = \text{void}$ $\quad \text{then } \text{void}$ $\quad \text{else } \text{type\_error}$

# Kiểm tra kiểu của hàm

SẢN XUẤT	QUY TẮC NGŨ NGHĨA
$D \rightarrow \text{id} : T$	$\text{addtype}(\text{id.entry}, T.\text{type}); D.\text{type} := T.\text{type}$
$D \rightarrow D_1; D_2$	$D.\text{type} := D_1.\text{type} \times D_2.\text{type}$
$\text{Fun} \rightarrow \text{fun id}(D) : T; B$	$\text{addtype}(\text{id.entry}, D.\text{type}; T.\text{type})$
$B \rightarrow \{S\}$	
$S \rightarrow \text{id}(E\text{List})$	$E.\text{type} := \text{if } \text{lookup}(\text{id.entry}) = t_1 : t_2 \text{ and } E\text{List.type} = t_1$ $\text{then } t_2$ $\text{else type\_error}$
$E\text{List} \rightarrow E$	$E\text{List.type} := E.\text{type}$
$E\text{List} \rightarrow E\text{List}, E$	$E\text{List.type} := E\text{List}_1.\text{type} \times E.\text{type}$

# Thảo luận

