

Bài 6.

# SINH MÃ TRUNG GIAN

Hoàng Anh Việt

Viện CNTT&TT - ĐHBKHN

# Mô tả các bước dịch (1)

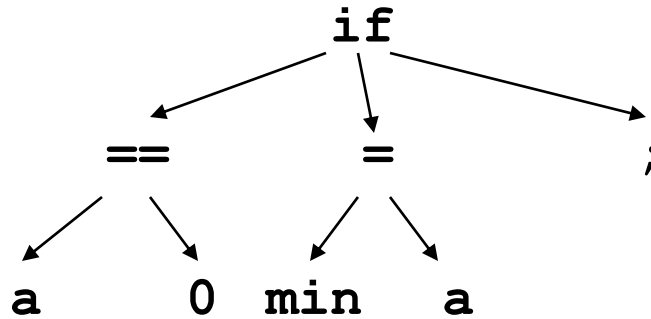
**Mã nguồn** (dãy các kí tự)

`If (a == 0) min = a;`

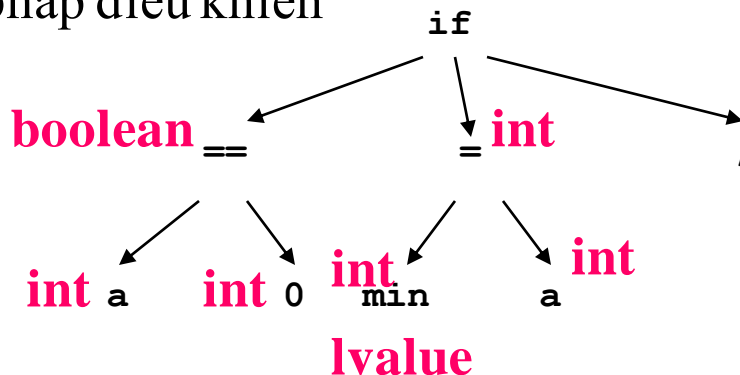
**Dãy các từ tố** (token)

If	(	Id:a	==	0	)	Id:min	=	Id:a	;
----	---	------	----	---	---	--------	---	------	---

**Cây cú pháp**



**Cây cú pháp điều khiển**

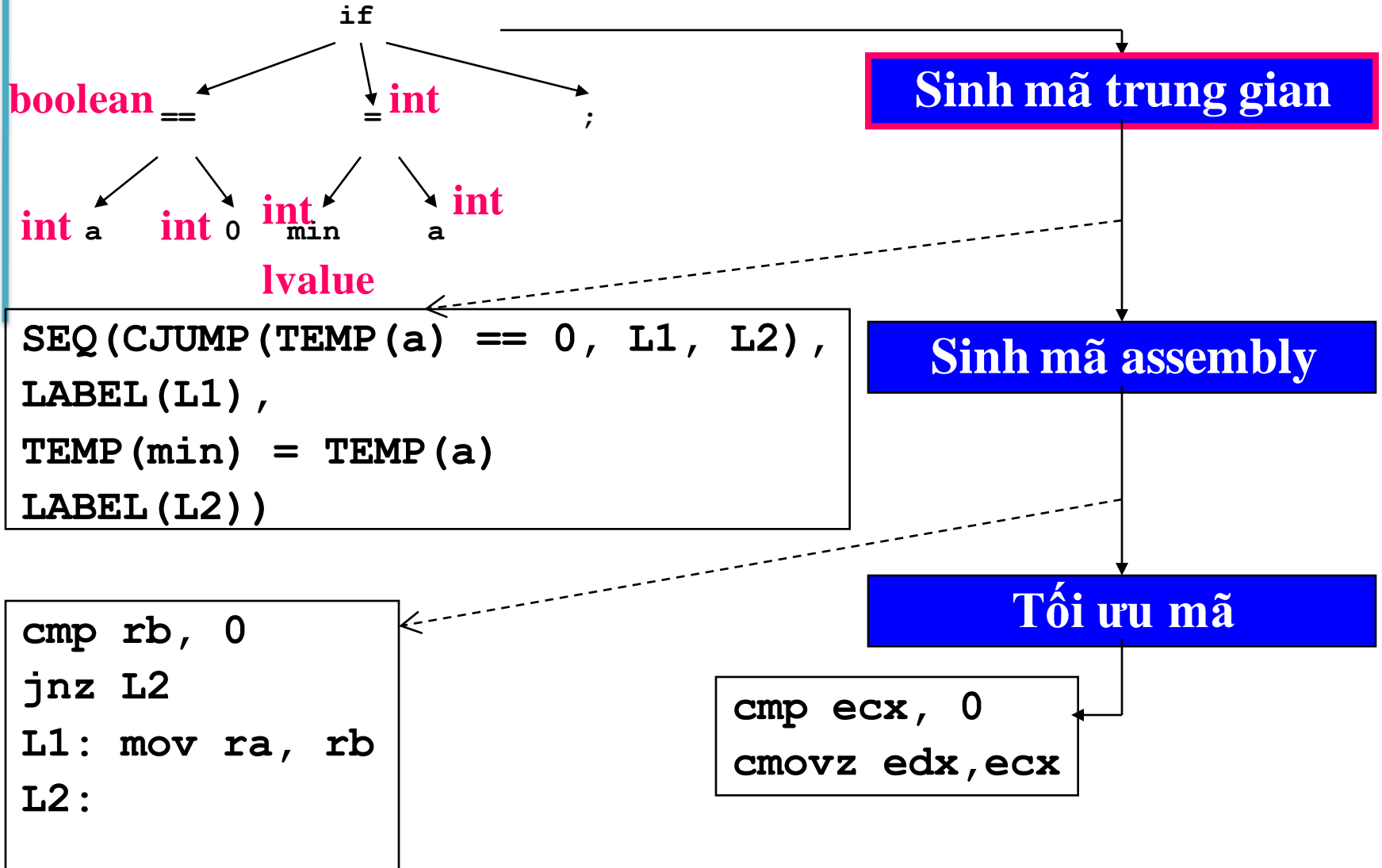


**Phân tích từ vựng**

**Phân tích cú pháp**

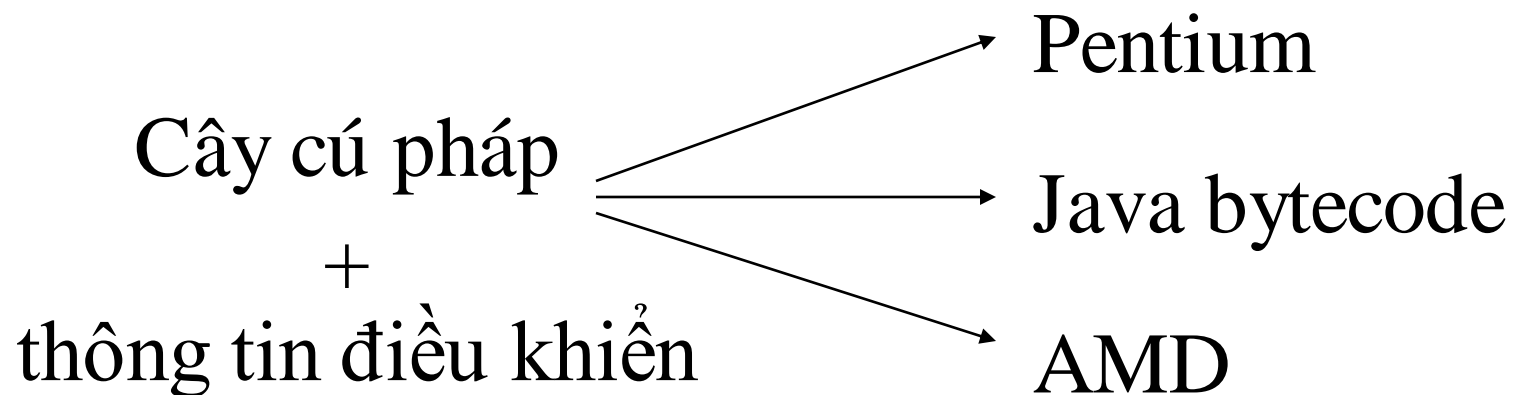
**Phân tích ngữ nghĩa**

# Mô tả các bước dịch (2)



# Ngôn ngữ trung gian

- Là ngôn ngữ cho một loại máy *trừu tượng*
- Cho phép sinh mã không phụ thuộc vào máy đích
- Cho phép tối ưu mã trước khi sinh mã máy thật sự



# Ngôn ngữ trung gian

- Dễ sinh ra từ cây cú pháp
- Dễ sinh mã máy
- Số lượng lệnh nhỏ, gọn
  - Dễ tối ưu mã
  - Dễ chuyển sang loại mã máy khác

**Cây cú pháp (>40 nút)**



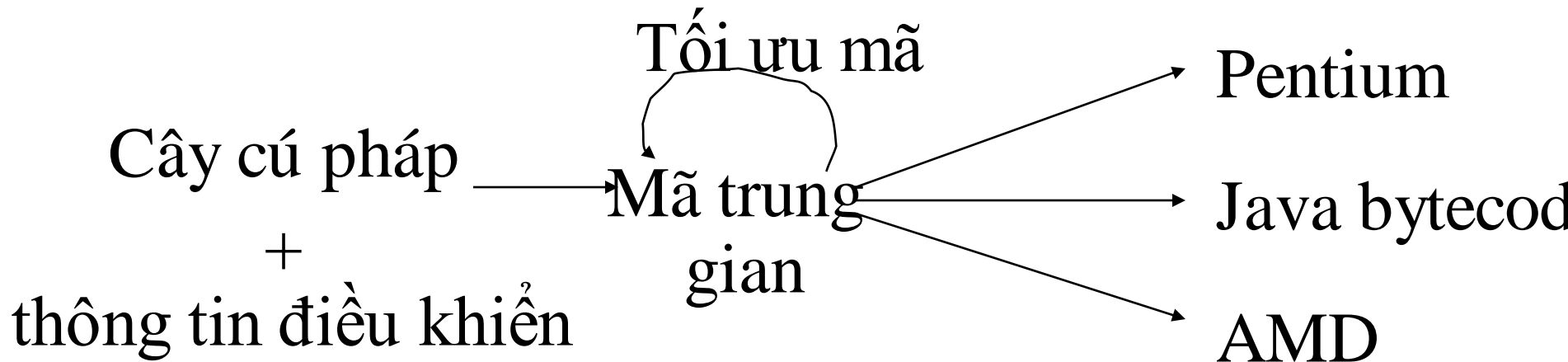
**Mã trung gian (13 nút)**



**Pentium (>200 lệnh)**

# Ngôn ngữ trung gian

- Một dạng thể hiện của chương trình nằm giữa cây cú pháp điều khiển và mã máy
- Sử dụng
  - Lệnh nhảy
  - Thanh ghi
  - Vị trí trên bộ nhớ



# Một ngôn ngữ trung gian

- **IR** (Intermediate Representation) là một cây thể hiện các lệnh của một loại máy trừu tượng
- Nút lệnh không trả lại giá trị, được thực hiện theo thứ tự nhất định
  - Ví dụ: MOVE, SEQ, CJUMP
- Nút biểu thức trả lại giá trị, các nút con có thể thực hiện theo thứ tự bất kì
  - Ví dụ: ADD, SUB
  - Cho phép tối ưu mã

# Mô tả các nút biểu thức của IR

- **CONST(i)**: hằng số nguyên  $i$
- **TEMP(t)**: thanh ghi  $t$ , máy trừu tượng có vô hạn thanh ghi.
- **OP( $e_1, e_2$ )**: các phép toán
  - Số học: ADD, SUB, MUL, DIV, MOD
  - Logic: AND, OR, XOR, LSHIFT, RSHIFT
  - So sánh: EQ, NEQ, LT, GT, LEQ, GEQ
- **MEM(e)**: giá trị bộ nhớ ở vị trí  $e$
- **CALL( $f, a_0, a_1, \dots$ )**: giá trị của hàm  $f$  với các tham số  $a_0, a_1, \dots$
- **NAME(n)**: địa chỉ của lệnh hoặc dữ liệu có tên là  $n$
- **ESEQ(s, e)**: giá trị của  $e$  sau khi lệnh  $s$  được thực hiện



# CONST

- Nút **CONST** đại diện cho hằng số

|  
**CONST(i)**

- Giá trị của nút là i

# TEMP

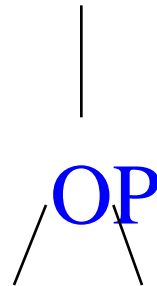
- Nút TEMP đại diện cho một thanh ghi trong số vô hạn các thanh ghi của máy trừu tượng
- Các biến cục bộ và các biến tạm
- Để dễ viết, ký hiệu  $FP = TEMP(FP)$  là địa chỉ bắt đầu bộ nhớ của hàm
- Giá trị của nút là giá trị của thanh ghi tại thời điểm tính toán

TEMP(t)

# Toán tử

- Máy trừu tượng có nhiều phép toán

$OP(e_1, e_2)$



- Tính giá trị của  $e_1$  và  $e_2$ , sau đó áp dụng phép toán với các giá trị này
- $e_1$  và  $e_2$  phải là hai nút có giá trị
- Có thể tính giá trị  $e_1$  và  $e_2$  theo thứ tự bất kì

# MEM

- Nút MEM đại diện cho một vị trí trong bộ nhớ
- Giá trị của nút là giá trị tại vị trí  $e$  trong bộ nhớ

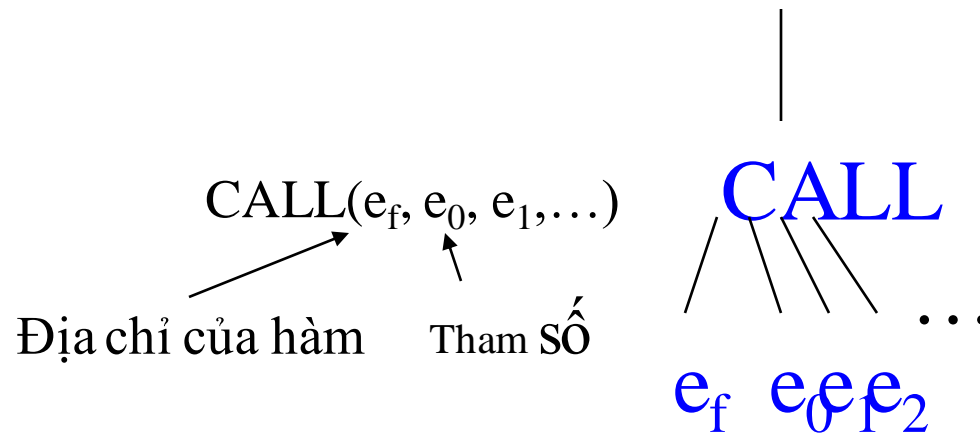
MEM( $e$ )

MEM

$e$

# CALL

- Nút CALL đại diện cho một lời gọi hàm



- Không định nghĩa cách cài đặt việc truyền tham số, quản lý ngăn xếp
- Giá trị của nút là giá trị của hàm

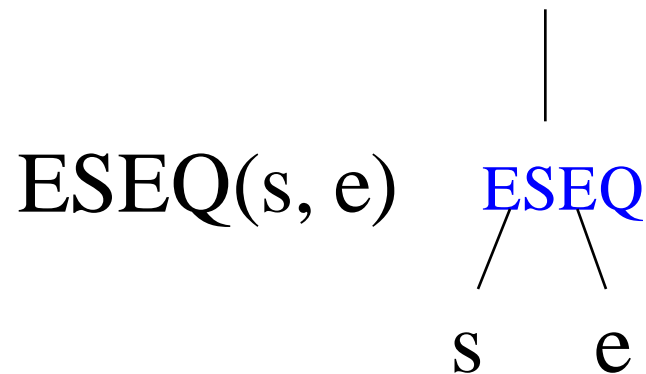
# NAME

- Nút NAME đại diện cho địa chỉ của một tên trên bộ nhớ
- VD: địa chỉ của một nhãn nhảy

|  
NAME(n)

# ESEQ

- Nút ESEQ tính toán giá trị của biểu thức  $e$  sau khi thực hiện lệnh  $s$



# Mô tả các nút lệnh của IR

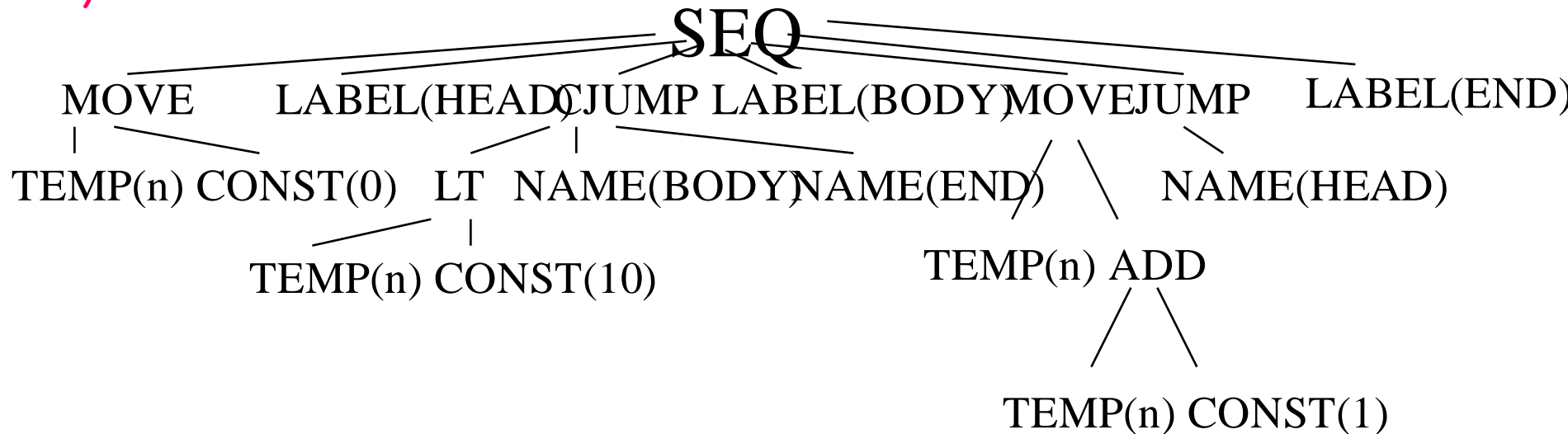
- $\text{MOVE}(\text{dest}, e)$ : chuyển giá trị của  $e$  vào  $\text{dest}$
- $\text{EXP}(e)$ : tính toán giá trị của  $e$ , không cần lưu lại kết quả
- $\text{SEQ}(s_1, s_2, \dots, s_n)$ : thực hiện các lệnh theo thứ tự
- $\text{JUMP}(e)$ : nhảy đến địa chỉ  $e$
- $\text{CJUMP}(e, l_1, l_2)$ : nhảy đến  $l_1$  hoặc  $l_2$  tùy thuộc vào giá trị của  $e$  là true hoặc false
- $\text{LABEL}(n)$ : tạo ra nhãn có tên  $n$



# Ví dụ

```
SEQ(  
  MOVE(TEMP(n), CONST(0)),  
  LABEL(HEAD),  
  CJUMP(LT(TEMP(n), CONST(10)), NAME(BODY), NAME(END)),  
  LABEL(BODY),  
  MOVE(TEMP(n), ADD(TEMP(n), CONST(1))),  
  JUMP(NAME(HEAD)),  
  LABEL(END)  
)
```

```
n = 0;  
while (n < 10)  
{  
    n = n + 1;  
}
```



# Cấu trúc của IR

- Gốc của cây là một nút lệnh
- Các nút biểu thức nằm dưới nút lệnh
- Chỉ có nút biểu thức ESEQ có nút lệnh nằm dưới
- Có thể duyệt cây IR để chạy chương trình

# Sinh cây IR (mã trung gian)

- Kỹ thuật: phương pháp dịch sử dụng cú pháp điều khiển (giống kiểm tra kiểu)
- Chuyển cây cú pháp điều khiển thành cây IR
- Mỗi cây con của cây cú pháp được chuyển thành một cây con dạng IR có cùng giá trị

# Sinh cây IR

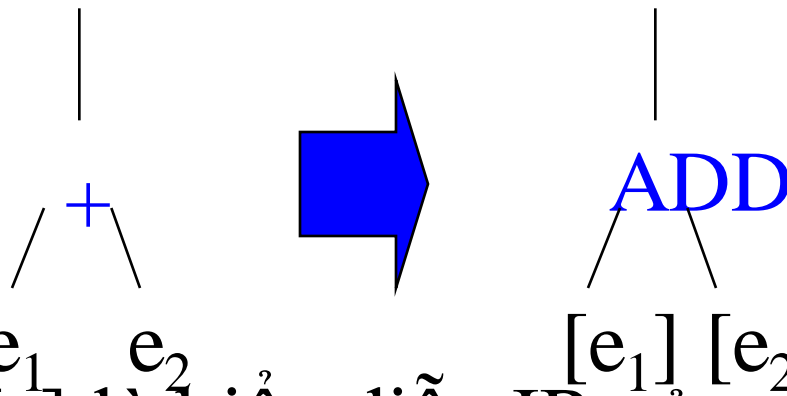
- Giống kiểm tra kiểu: thêm một phương thức vào nút tương ứng trong cây cú pháp

```
abstract class ASTNode {  
    IRNode translate(SymTab A) { ... }  
}
```

- Cài đặt kiểu đệ quy
- Vấn đề: giống như kiểm tra kiểu, cần mô tả chính xác cách viết hàm `translate()`

# Biểu thức

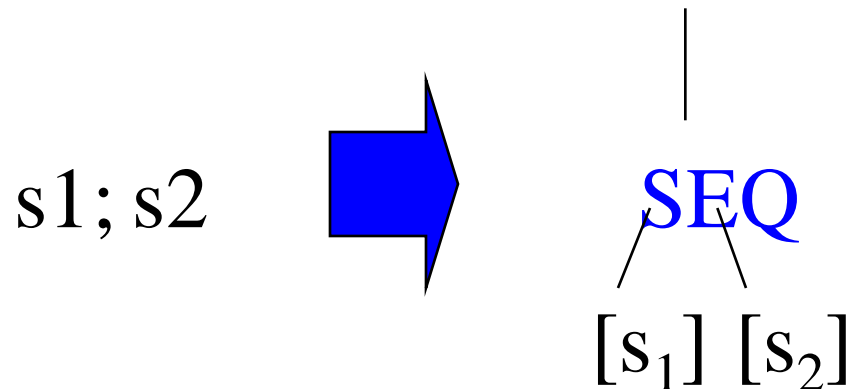
- Các nút của cây cú pháp thể hiện biểu thức được chuyển thành nút IR tương ứng



- Kí hiệu  $[e]$  là biểu diễn IR của nút  $e$  trong cây cú pháp

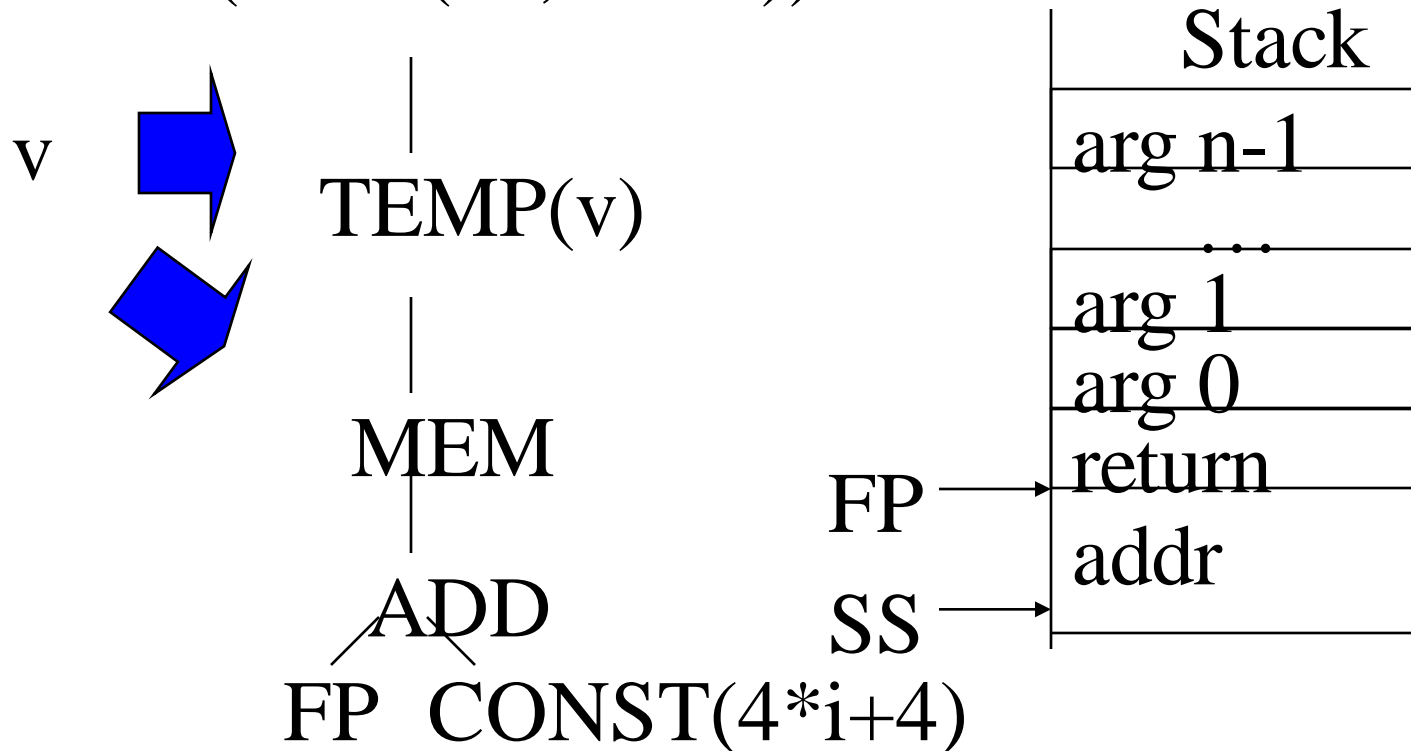
# Câu lệnh

- Dãy các lệnh được biểu diễn bằng nút SEQ trong biểu diễn IR
- Nếu  $[s_1]$  và  $[s_2]$  là biểu diễn IR của nút  $s_1$  và  $s_2$
- thì  $\text{SEQ}([s_1], [s_2])$  là biểu diễn IR của  $s_1; s_2$



# Biến

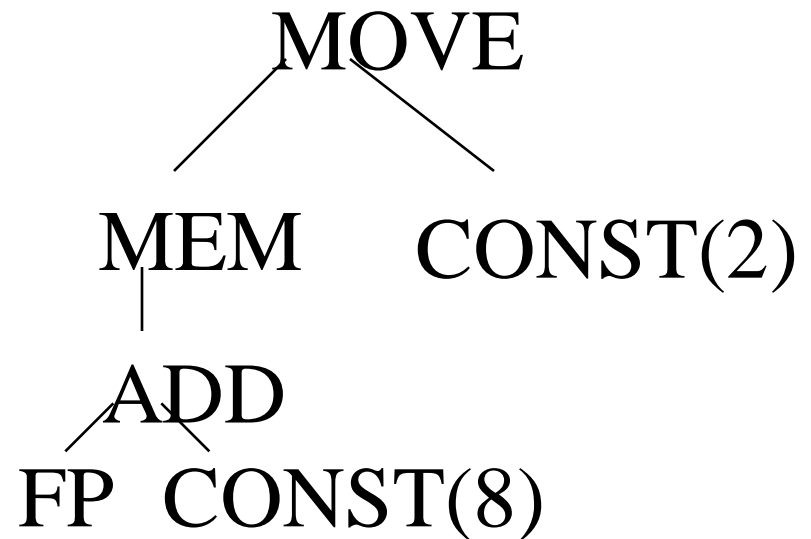
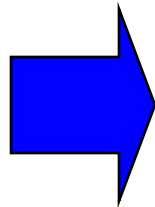
- Biến cục bộ  $v$  chuyển thành nút  $\text{TEMP}(v)$
- Tham số thứ  $i$  nằm ở vị trí  $\text{MEM}(\text{ADD}(\text{FP}, 4*i+4))$



# Phép gán

- Phép gán  $v = e$  chuyển thành nút  $\text{MOVE}(\text{dest}, [e])$  với  $\text{dest}$  là địa chỉ của  $v$ ,  $[e]$  là biểu diễn IR của  $e$
- Ví dụ

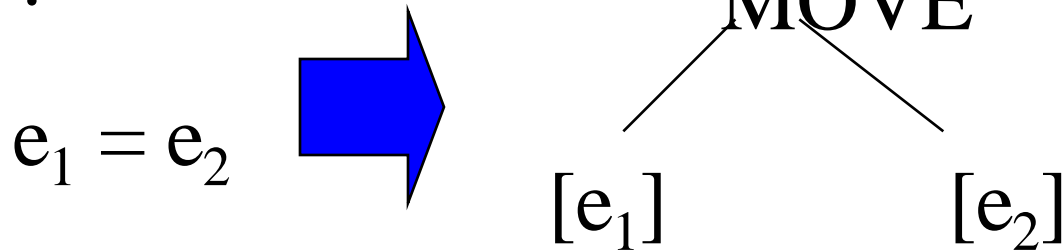
$x = 2$



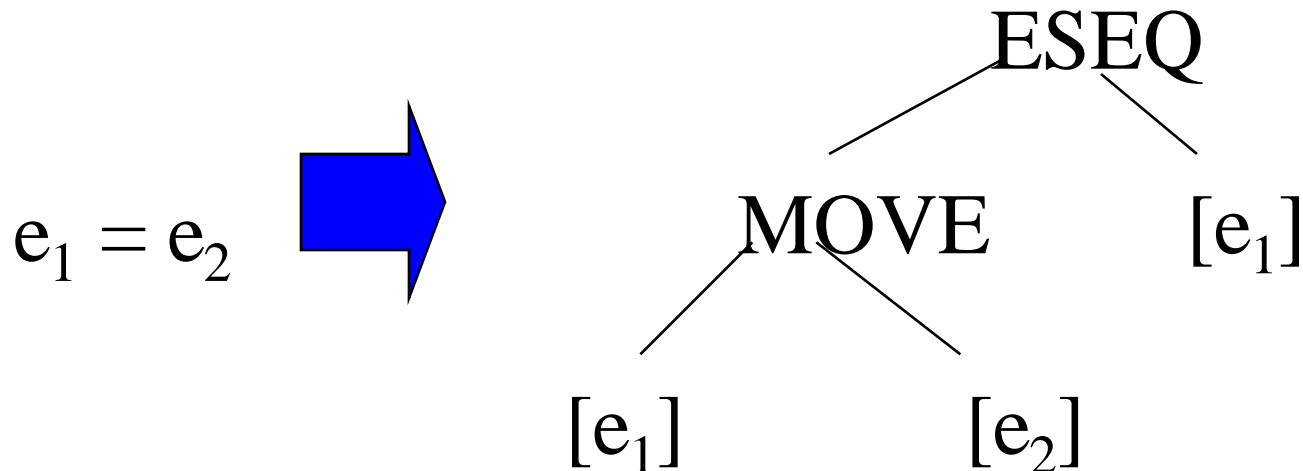


# Phép gán

- Cách dịch



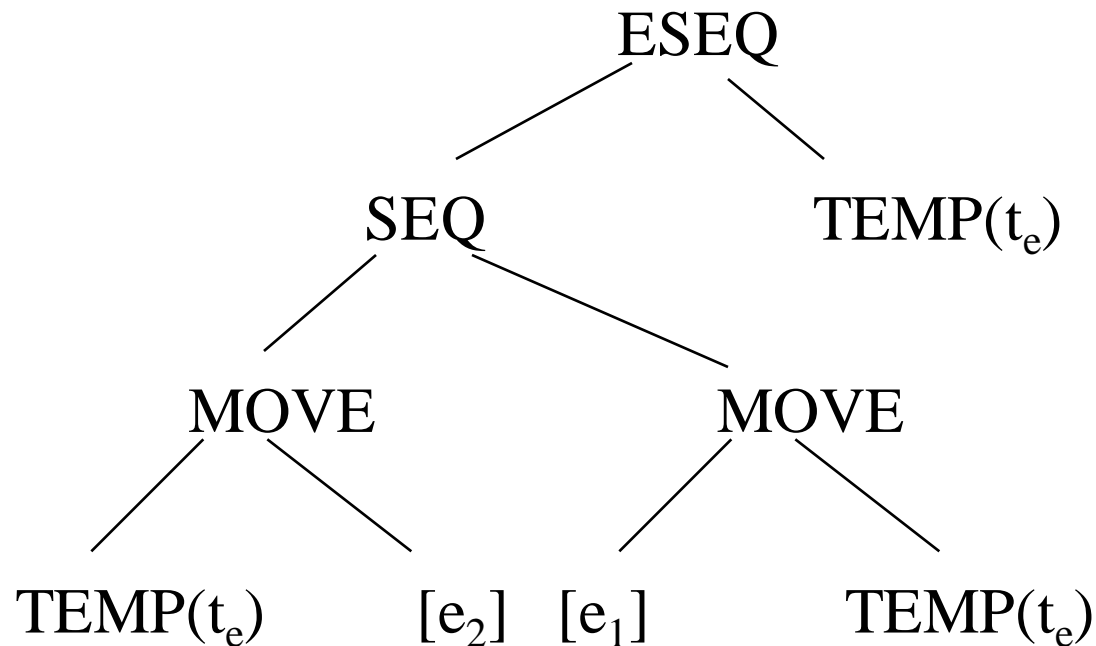
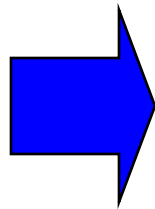
- Vấn đề: nút MOVE không có giá trị, làm thế nào để dịch  $x = (y = 2)$ ?



# Phép gán

- Như vậy,  $[e_1]$  phải chạy 2 lần, cần lưu lại giá trị của  $[e_1]$

$e_1 = e_2$



# Thảo luận

