# Experiment in Compiler Construction

Sinh mã đích(1)

### Nguyễn Hữu Đức

Bộ môn Hệ thống thông tin Khoa Công nghệ Thông tin Đại học Bách khoa Hà nội

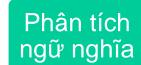
### Nội dung

- Tổng quan về sinh mã đích
- Máy ngăn xếp
  - Tổ chức bộ nhớ
  - Bộ lệnh
- Xây dựng bảng ký hiệu
  - Biến
  - Tham số
  - Hàm, thủ tục và chương trình

### Sinh mã là gì?

Phân tích từ vựng

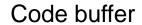


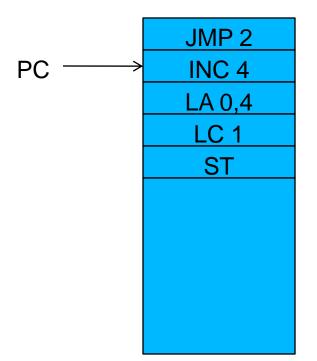




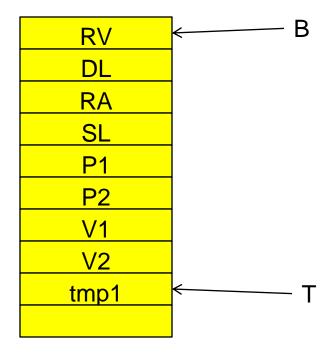
- Sinh mã là công đoạn biến đổi từ cấu trúc ngữ pháp của chương trình thành chuỗi các lệnh thực thi được của máy đích
- Cấu trúc nghữ pháp được quyết định bởi bộ phân tích cú pháp
- Các lệnh của máy đích được đặc tả bởi kiến trúc thực thi của máy đích

- Máy ngăn xếp là một hệ thống tính toán
  - Sử dụng ngăn xếp để lưu trữ các kết quả trung gian của quá trình tính toán
  - Kiến trúc đơn giản
  - Bộ lệnh đơn giản
- Máy ngăn xếp có hai vùng bộ nhớ chính
  - Khối lệnh: chứa mã thực thi của chương trình
  - Ngăn xếp: sử dụng để lưu trữ các kết quả trung gian



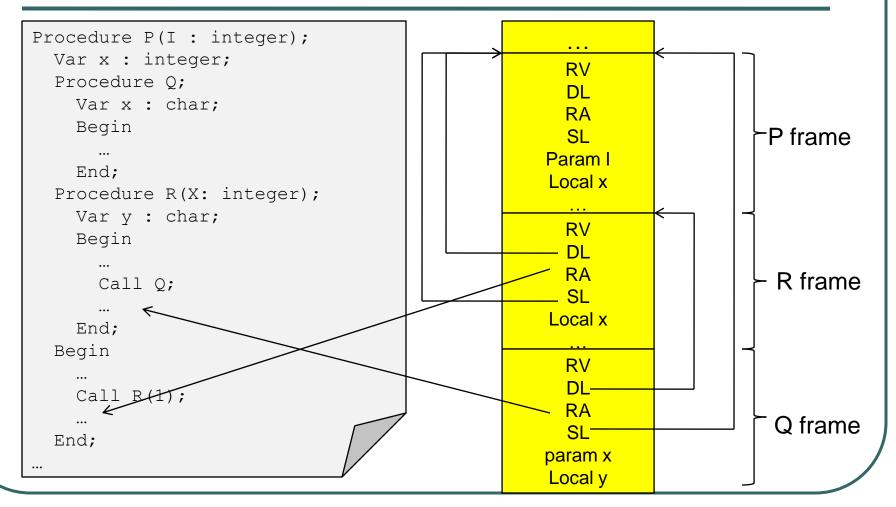


#### Stack



- Thanh ghi
  - PC (program counter): con trỏ lệnh trỏ tới lệnh hiện tại đang thực thi trên bộ đệm chương trình
  - B (base): con trỏ tới địa chỉ gốc của vùng nhớ cục bộ. Các biến cục bộ được truy xuất gián tiếp qua con trỏ này
  - T (top); trỏ tới đỉnh của ngăn xếp

- Bản hoạt động (activation record/stack frame)
  - Không gian nhớ cấp phát cho mỗi chương trình con (hàm/thủ tục/chương trình chính) khi chúng được kích hoạt
    - Lưu giá trị tham số
    - Lưu giá trị biến cục bộ
    - Lưu các thông tin khác
      - Giá trị trả về của hàm RV
      - Địa chỉ cơ sở của bản hoạt động của chương trình con gọi tới (caller) – DL
      - Địa chỉ lệnh quay về khi kết thúc chương trình con
      - Địa chỉ cơ sở của bản hoạt động của chương trình con bao ngoài - SL
  - Một chương trình con có thể có nhiều bản hoạt động



- RV: Lưu trữ giá trị trả về cho mỗi hàm
- DL: Sử dụng để hồi phục ngữ cảnh của caller khi callee kết thúc
- RA: Sử dụng để quay lại lệnh tiếp theo của caller khi callee kết thúc
- SL: Sử dụng để truy nhập các biến phi cục bộ

LA	Load Address	t:=t+1; s[t]:=base(p)+q;
LV	Load Value	t:=t+1; s[t]:=s[base(p)+q];
LC	Load Constant	t:=t+1; s[t]:=q;
LI	Load Indirect	s[t]:=s[s[t]];
INT	Increment T	t:=t+q;
DCT	Decrement T	t:=t-q;

J	Jump	pc:=q;
FJ	False Jump	if $s[t]=0$ then $pc:=q$ ; $t:=t-1$ ;
HL	Halt	Halt
ST	Store	s[s[t-1]]:=s[t]; t:=t-2;
CALL	Call	s[t+2]:=b; s[t+3]:=pc; s[t+4]:=base(p); b:=t+1; pc:=q;
EP	Exit Procedure	t:=b-1; pc:s[b+2]; b:=s[b+1];
EF	Exit Function	t:=b; pc:=s[b+2]; b:=s[b+1];

RC	Read Character	read one character into s[s[t]]; t≔t-1;
RI	Read Integer	read integer to $s[s[t]]$ ; $t=t-1$ ;
WRC	Write Character	write one character from s[t]; t:=t-1;
WRI	Write Integer	write integer from s[t]; t:=t-1;
WLN	New Line	CR & LF

AD	Add	t:=t-1; s[t]:=s[t]+s[t+1];
SB	Subtract	t:=t-1; s[t]:=s[t]-s[t+1];
ML	Multiply	t:=t-1; s[t]:=s[t]*s[t+1];
DV	Divide	t:=t-1; s[t]:=s[t]/s[t+1];
NEG	Negative	s[t]:=-s[t];
CV	Copy Top of Stack	s[t+1]:=s[t]; t:=t+1;

EQ	Equal	t:=t-1; if $s[t]=s[t+1]$ then $s[t]$ :=1 else $s[t]$ :=0;
NE	Not Equal	t:=t-1; if $s[t] = s[t+1]$ then $s[t]$ :=1 else $s[t]$ :=0;
GT	Greater Than	t:=t-1; if $s[t]>s[t+1]$ then $s[t]$ :=1 else $s[t]$ :=0;
LT	Less Than	t:=t-1; if $s[t] < s[t+1]$ then $s[t]$ :=1 else $s[t]$ :=0;
GE	Greater or Equal	t:=t-1; if $s[t]>=s[t+1]$ then $s[t]$ :=1 else $s[t]$ :=0;
LE	Less or Equal	t:=t-1; if $s[t] \le s[t+1]$ then $s[t] := 1$ else $s[t] := 0$ ;

- Bổ sung thông tin cho biến
  - Vị trí trên frame
  - Phạm vi
- Bổ sung thông tin cho tham số
  - Vị trí trên frame
  - Phạm vi
- Bổ sung thông tin cho hàm/thủ tục/chương trình
  - Địa chỉ bắt đầu
  - Kích thước của frame
  - Số lượng tham số của hàm/thủ tục

- Bổ sung thông tin cho biến
  - Vị trí trên frame
  - Phạm vi

```
struct VariableAttributes_ {
   Type *type;
   struct Scope_ *scope;
   int localOffset;
};
```

- Bổ sung thông tin cho tham số
  - Vị trí trên frame
  - Phạm vi

```
struct ParameterAttributes_ {
  enum ParamKind kind;
  Type* type;
  struct Scope_ *scope;
  int localOffset;
};
```

- Bổ sung thông tin cho phạm vi
  - Kích thước frame

```
struct Scope_ {
   ObjectNode *objList;
   Object *owner;
   struct Scope_ *outer;
   int frameSize;
};
```

- Bổ sung thông tin cho hàm
  - Vị trí
  - Số lượng tham số

```
struct FunctionAttributes_ {
   struct ObjectNode_ *paramList;
   Type* returnType;
   struct Scope_ *scope;

int paramCount;
   CodeAddress codeAddress;
};
```

- Bổ sung thông tin cho thủ tục
  - Vị trí
  - Số lượng tham số

```
struct ProcedureAttributes_ {
   struct ObjectNode_ *paramList;
   struct Scope_* scope;

int paramCount;
   CodeAddress codeAddress;
};
```

- Bổ sung thông tin cho
  - Vị trí

```
struct ProgramAttributes_ {
   struct Scope_ *scope;
   CodeAddress codeAddress;
};
```

### Nhiệm vụ

Viết các hàm sau trên symtab.c

```
int sizeOfType(Type* type);
void declareObject(Object* obj);
```

- Lưu ý: Để đơn giản hóa, mỗi giá trị interger/char đều chiếm một từ (4 bytes) trên ngăn xếp
- Thứ tự các từ trên 1 frame như sau
  - 0: RV
  - 1: DL
  - 2: RA
  - 3: SL
  - 4-(4+k): k tham số
  - (4+k+1)-(4+k+n): biến cục bộ