

Experiment in Compiler Construction

Sinh mã đích(1)

**Viện Công nghệ Thông tin và Truyền thông
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?

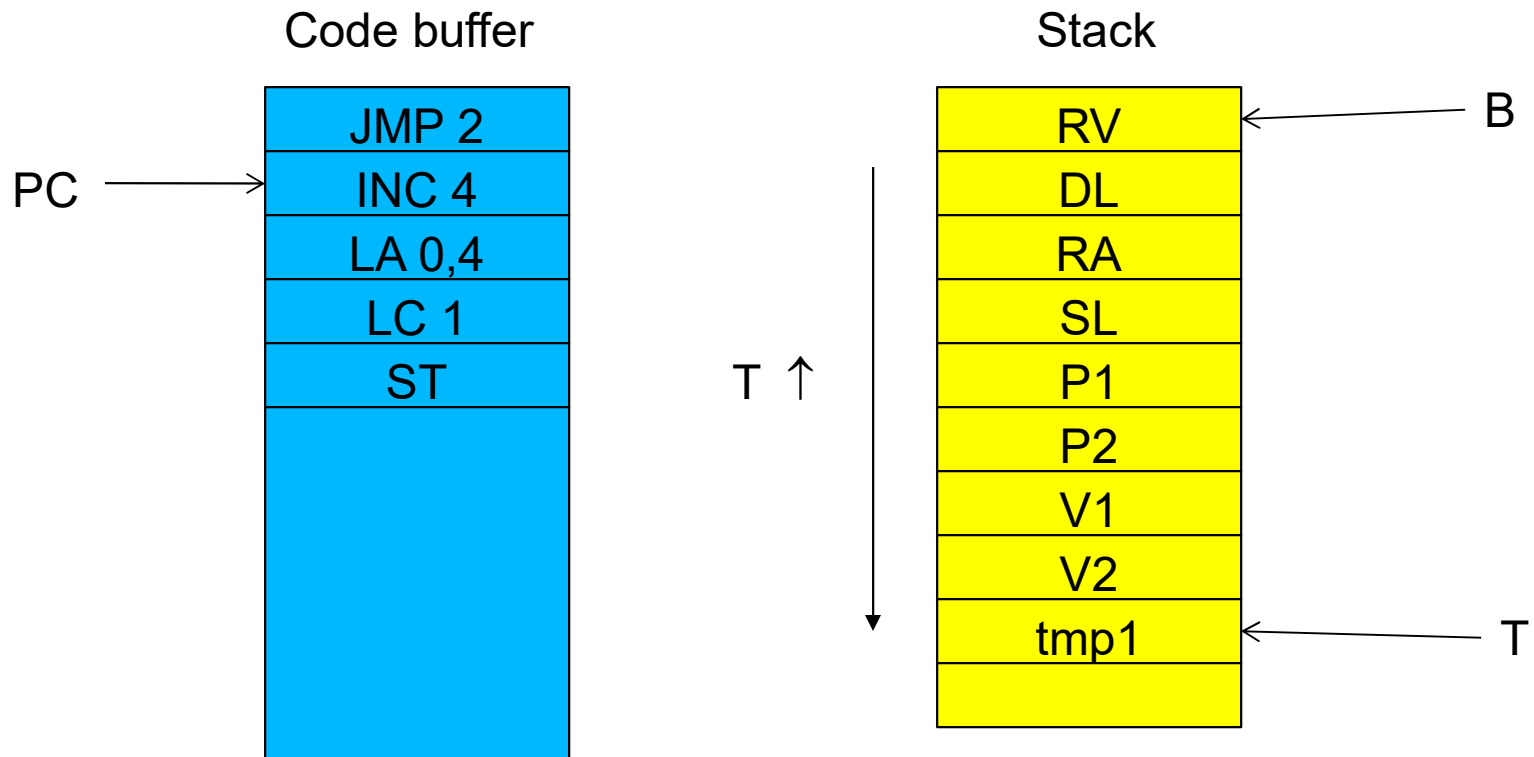


- Sinh mã là công đoạn biến đổi từ cấu trúc ngữ pháp của chương trình thành chuỗi các lệnh thực thi được của máy đích
- Cấu trúc ngữ pháp được quyết định bởi bộ phân tích cú pháp
- Các lệnh của máy đích được đặc tả bởi kiến trúc thực thi của máy đích

Máy ngăn xếp

- 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

Máy ngăn xếp



Máy ngăn xếp

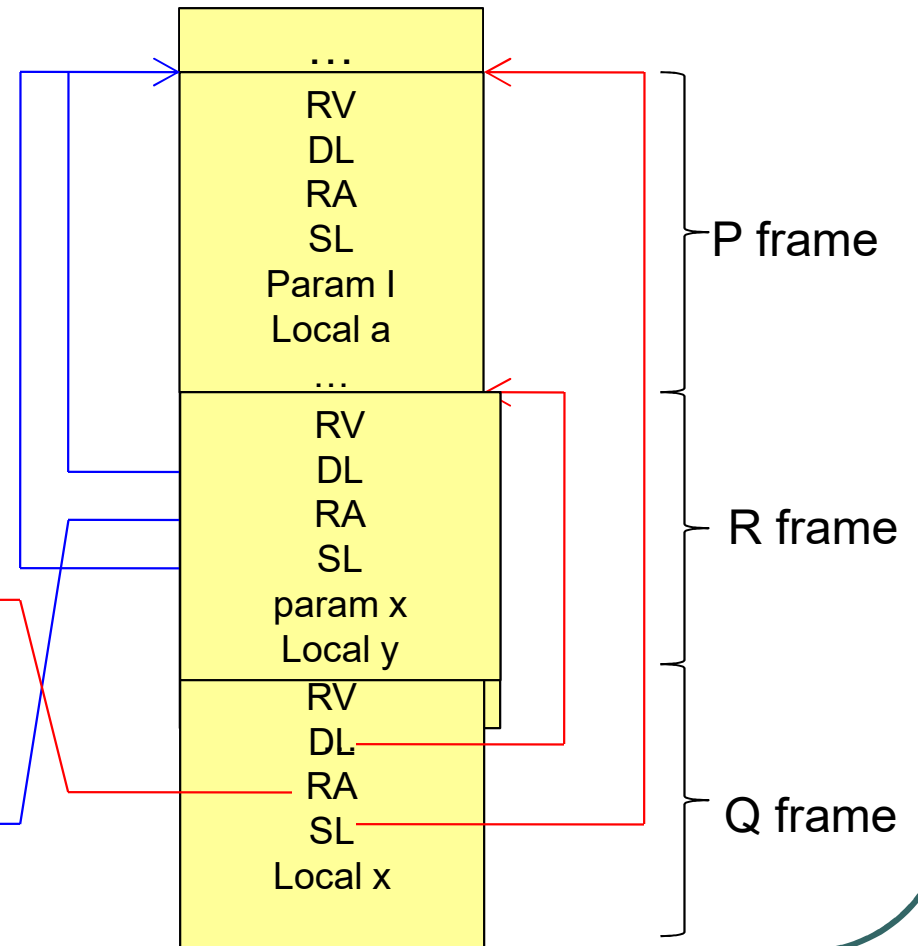
- Thanh ghi
 - PC (program counter): con trỏ lệnh trỏ tới lệnh hiện tại đang thực thi trên bộ đệm chương trình
 - B (base) : con trỏ trỏ tới địa chỉ gốc của vùng nhớ cục bộ. Các biến cục bộ được truy xuất gián tiếp qua con trỏ này
 - T (top); trỏ tới đỉnh của ngăn xếp

Máy 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 – RA
 - 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

Máy ngăn xếp

```
Procedure P(I : integer);  
  Var a : integer;  
  Function Q: integer;  
    Var x : char;  
    Begin  
      ...  
      Q:= ...  
    End;  
  Procedure R(X: integer);  
    Var y : char;  
    Begin  
      ...  
      y ← Q+1;  
      ...  
    End;  
  Begin  
    ...  
    Call R(1);  
    ...  
  End;
```



Máy ngăn xếp

- RV (return value): Lưu trữ giá trị trả về cho mỗi hàm
- DL (dynamic link): Sử dụng để khôi phục ngữ cảnh của chương trình gọi (caller) khi chương trình được gọi (callee) kết thúc
- RA (return address): Sử dụng để tìm tới lệnh tiếp theo của caller khi callee kết thúc
- SL (static link): Sử dụng để truy nhập các biến phi cục bộ

Máy ngăn xếp

- Bộ lệnh

op	p	q
----	---	---

LA	Load Address	$t := t + 1; s[t] := \text{base}(p) + q;$
LV	Load Value	$t := t + 1; s[t] := s[\text{base}(p) + q];$
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	$t := t - q;$

Máy ngăn xếp

- Bộ lệnh

op	p	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];

Máy ngăn xếp

- Bộ lệnh

op	p	q
----	---	---

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

Máy ngăn xếp

- Bộ lệnh

op	p	q
----	---	---

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	$s[t+1] := s[t]; t := t + 1;$

Máy ngăn xếp

- Bộ lệnh

op	p	q
----	---	---

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 $s[t] \neq s[t+1]$ 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 Equal	or	$t := t - 1$; if $s[t] \geq s[t+1]$ then $s[t] := 1$ else $s[t] := 0$;
LE	Less Equal	or	$t := t - 1$; if $s[t] \leq s[t+1]$ then $s[t] := 1$ else $s[t] := 0$;

Xây dựng bảng ký hiệu

- 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

Xây dựng bảng ký hiệu

- Bổ sung thông tin cho biến
 - Vị trí trên frame (vị trí tính từ base của frame)
 - Phạm vi

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


Xây dựng bảng ký hiệu

- 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;  
};
```

Xây dựng bảng ký hiệu

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

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

Xây dựng bảng ký hiệu

- 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;  
};
```

Xây dựng bảng ký hiệu

- 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;  
};
```

Xây dựng bảng ký hiệu

- Bổ sung thông tin cho chương trình
 - 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 \rightarrow (4+k): k tham số
 - (4+k+1) \rightarrow (4+k+n): biến cục bộ

int sizeofType(type* t)

- Trả về số ngăn nhớ trên stack mà một biến thuộc kiểu đó sẽ chiếm.

void declareObject(Object* obj)

- Đối tượng toàn cục
 - Đưa vào symtab->GlobalObjectList
- Đối tượng khác:
 - Đưa vào symtab->currentScope->objList
 - Variable:
 - Cập nhật scope = currentScope
 - Cập nhật localOffset = currentScope->frameSize
 - Tăng kích thước frameSize

void declareObject(Object* obj)

- Đối tượng khác:
 - Parameter
 - Cập nhật scope = currentScope
 - Cập nhật localOffset = currentScope->frameSize
 - Tăng kích thước frameSize
 - Cập nhật paramList của owner
 - Tăng paramCount của owner.

void declareObject(Object* obj)

- Đối tượng khác:
 - Function
 - Cập nhật outer = currentScope
 - Procedure
 - Cập nhật outer = currentScope