TALLER DE DISEÑO DE SOFTWARE (3306)

Código Intermedio

Francisco Bavera

pancho@dc.exa.unrc.edu.ar

http://dc.exa.unrc.edu.ar/nuevodc/materias/compiladores



Grupo Procesadores de Lenguajes

Departamento de Computación

Facultad de Ciencias Exactas, Físico-Químicas y Naturales

Universidad Nacional de Río Cuarto

Overview

programa front-end Interpretación AST anotado Generación de Código | interprete back-end Selección de instrucciones assembly Elección d eregistros

Orden de instrucciones

Overview

Código Intermedio

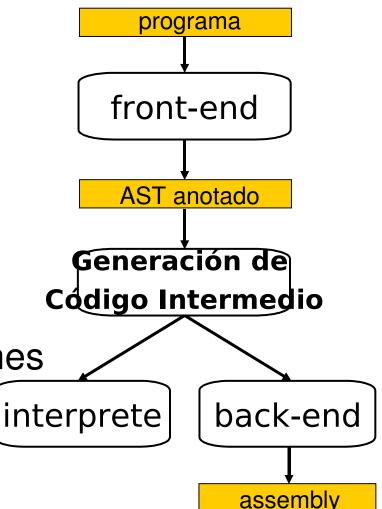
Interpretación

Generación de Código

Selección de instrucciones

Elección d eregistros

Orden de instrucciones



Interpretación

- interpretación recursiva
 - Opera directamente sobre el AST [attribute grammar]
 - simple de escribir
 - Poca verificación de errores
 - Poco eficiente
- interpretación iterativa
 - Opera sobre código intermedio
 - Mejor verificación de errores
 - Mejor eficiencia

Generación de código intermedio

- La representación intermedia se puede considerar como un programa para una máquina abstracta
- La representación debe ser fácil de producir
- La representación debe ser fácil de traducir a objeto (el código máquina de un procesador concreto)

Generación de código intermedio

- Independiente del lenguaje
 - Sin tipos estructurados , solo tipos básicos (char, int, float)
 - Sin estructuras de control de flujo, solo saltos (in)condicionales

- Formato lineal
 - Java bytecode

Generación de código intermedio

Arbol de parsing

Arbol sintáctico Abstracto

Código de tres direcciones

Maquina Pila

Generación de Código Intermedio

Reescritura del árbol

- Remplazar nodos y subárboles del AST por segmentos d ecódigo intermedio
- Producir una secuencia lineal de instrucciones a partir del árbol reescrito

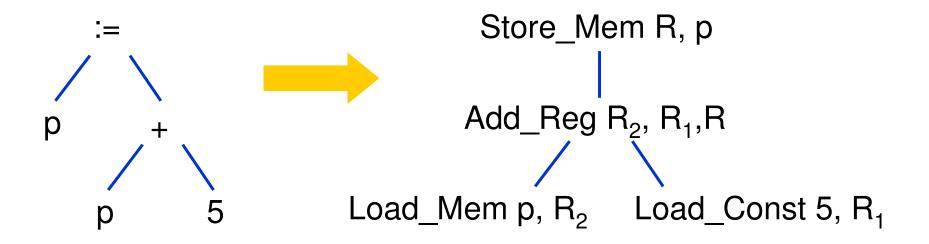
Ejemplo

- código: p := p + 5
- destino: código de tres direcciones

Instrucciones código de tres direcciones

Instrucción		Acción	pattern
Load_Const	c, R _n	$R_n := c$	R _n c
Load_Mem	x, R _n	$R_n := x$	R _n
Store_Mem	R _n , x	$x := R_n$:= X R _n
Add_Reg Sub_Reg Mul_Reg	R_m, R_n, R R_m, R_n, R R_m, R_n, R	$R := R_n + R_m$ $R := R_n - R_m$ $R := R_n * R_m$	R R I I I I I I I I I I I I I I I I I I

Reescritura del árbol para p := p + 5



Secuencia lineal:

Load_Mem p, R₂
Load_Const 5, R₁
Add_Reg R₂, R₁
Store_Mem R₁, p

Generación de Código Intermedio

Reescritura del árbol

- Remplazar nodos y subárboles del AST por segmentos d ecódigo intermedio
- Producir una secuencia lineal de instrucciones a partir del árbol reescrito

Ejemplo

- código: b*b 4*a*c
- destino: máquina pila

Instrucciones máquina pila

Instrucción	Acción	
Push_Const c	SP++; $stack[SP] = c$;	
Push_Local i	SP++; $stack[SP] = i$;	
Store_Local i	i = stack[SP]; SP;	
Add_Top2	stack[SP-1] = stack[SP-1] + stack[SP]; SP;	
Sub_Top2	stack[SP-1] = stack[SP-1] - stack[SP]; SP;	
Mul_Top2	stack[SP-1] = stack[SP-1] * stack[SP]; SP;	

Generación de código intermedio para una máquina pila

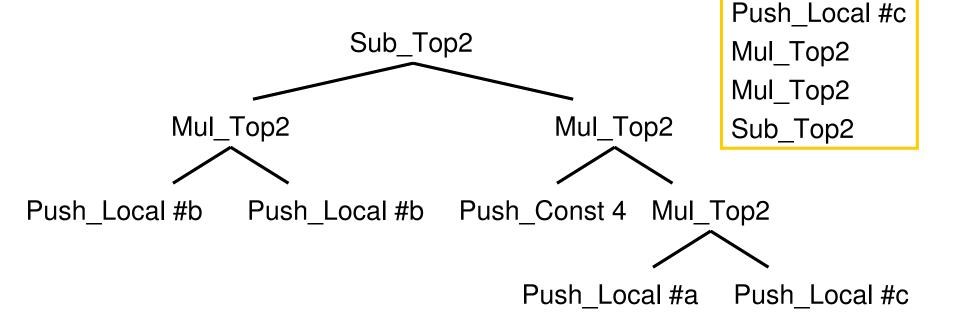
Push_Local #b

Push Const 4

Push Local #a

Mul_Top2

- ejemplo: b*b 4*a*c
- AST



Generación de código intermedio para una máquina pila

- ejemplo: b*b 4*a*c
- Recorrido del AST



Resumen

- Interpretación
 - recursiva
 - iterativa

- Generación código intermedio
 - Código tres direcciones
 - Maquina Pila

