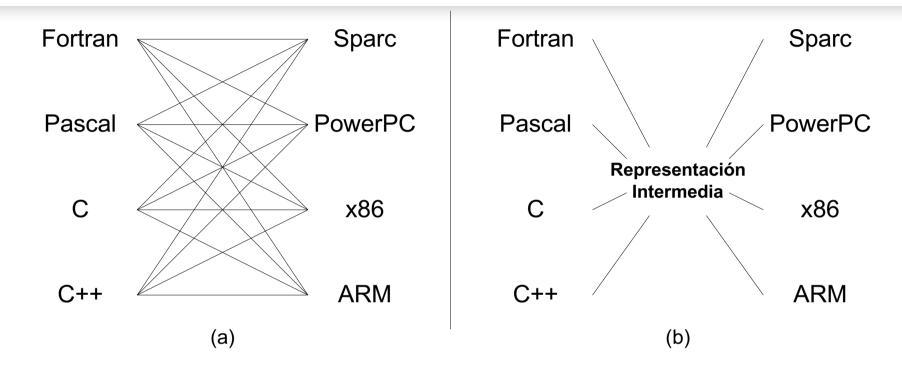
#### Tema 9: Generación de Código Intermedio

- 1. Introducción
- 2. Código de tres direcciones
- Generación de código intermedio mediante gramáticas de atributos
- 4. Estructuras y elementos de una matriz
- 5. Expresiones lógicas
- 6. Referencias no satisfechas. Relleno por retroceso
- 7. Instrucciones de control de flujo
- 8. Llamadas a subprogramas

## 1. Introducción

### Representaciones intermedias



#### Tipos de representaciones intermedia

- Grafos Dirigidos Acíclicos (GDA)
- Árbol de sintaxis abstracta (AST)
- Formato SSA (Static Single-Assignment)
- Código de tres direcciones

# 2. Código de 3 direcciones

### Juego de instrucciones

Asignación

Salto incondicional

Salto condicional

Pila de activación

Llamada y

Retorno de subprograma

Asignaciones relativas

Acceso a la pila

x := y op z

goto E

if x op y goto E

push x

x := pop

call E

ret

a[i] := x

x := a[i]

FP

**TOP** 

# 3. Generación de CI mediante gramáticas atribuidas

- Usaremos un procedimiento emite con un efecto colateral: Almacena código intermedio
- *Ej.* emite (x ':=' 5 '+' 9)
- SIGINST: Variable global con el número de la "SIGuiente INStrucción

Asig 
$$\rightarrow$$
 id = E  
E  $\rightarrow$  E + E  
E  $\rightarrow$  id

Asig $\rightarrow$ id = E	{ Asig.pos := BuscaPos ( id.nom ) ; emite ( Asig.pos `:=' E.pos ); }
$E \rightarrow E_1 + E_2$	{ E.pos := CrearVarTemp(); emite ( E.pos `:=' E <sub>1</sub> .pos `+' E <sub>2</sub> .pos ) }
$E \rightarrow id$	{ E.pos := BuscaPos (id.nom ) }

#### Árbol anotado

Cadena: a = b + c

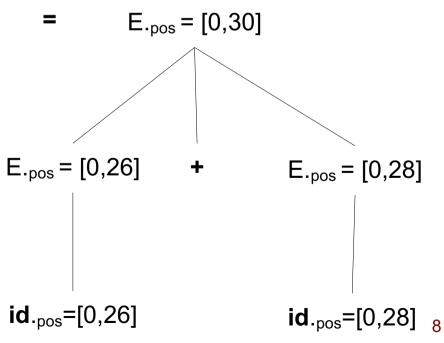
Nom	tipo	posición [nivel, desp]
a	tentero	[0,24]
b	tentero	[0,26]
С	tentero	[0,28]

id.<sub>pos</sub>=[0,24] = E.<sub>pos</sub> = [0,30]

Código tres direcciones generado

(1)	[0,30]	:=	[0,26]	+	[0,28]
	[0,24]				

(1) 
$$t1 := b + c$$
  
(2)  $a := t1$ 



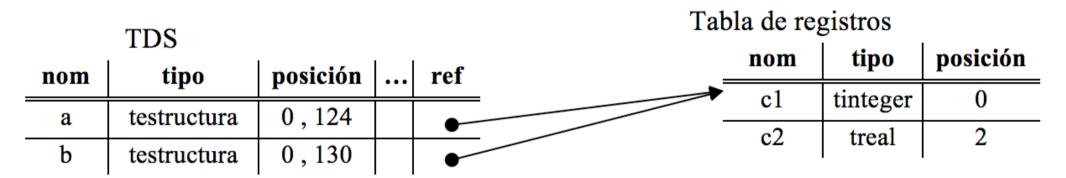
4. Estructuras y elementos de una matriz

#### Acceso a miembros de una estructura

```
struct ej {
    int c1;
    float c2;
}a, b;
```

TALLA\_REAL = 4
TALLA\_ENTERO = 2

#### La TDS quedaría:



#### Acceso a miembros de una estructura

```
{ si BuscaTipo (id<sub>1</sub>.nom) <> testructura ent MemError();
E \rightarrow id_1.id_2
                         sino base := BuscaPos (id<sub>1</sub>.nom);
                           si no EsMiembro (id<sub>1</sub>.nom, id<sub>2</sub>.nom) ent MemError()
                           sino desp_miembro:=BuscaPosMiembro(id1.nom, id2.nom);
                               E.pos := base + desp_miembro ; }
                        { si BuscaTipo (id<sub>1</sub>.nom) <> testructura ent MemError();
Asig \rightarrow id<sub>1</sub>.id<sub>2</sub> = E
                         sino base := BuscaPos (id1.nom);
                           si no EsMiembro (id<sub>1</sub>.nom, id<sub>2</sub>.nom) ent MemError()
                           sino desp_miembro:=BuscaPosMiembro(id1.nom, id2.nom);
                               pos := base + desp_miembro ;
                               emite(pos ':=' E.pos); }
```

#### Acceso a elemento de una matriz

```
Declaración: int A[n_1][n_2]... [n_n];
Acceso al elemento A[i_1][i_2]...[i_n]: base + (((i_1*n_2+i_2)*n_3+i_3...)*n_n+i_n) * Talla n_i es el número de elementos de la i-ésima dimensión
```

Inst_simple -> <b>id</b>	{ Ll.nom := id.nom }	
LI = E	{ emite (LI.pos := LI.pos `*' Talla (id.nom)) ;	
	pos := BuscaPos (id.nom) ; emite ( pos `[` LI.pos `]' := E.pos ; }	
LI → [E]	{ LI.pos := CrearVarTemp() ;	
	emite (LI.pos := E.pos); LI.ndim := 1; }	
LI →	{ Ll <sub>1</sub> .nom := Ll.nom ; }	
LI <sub>1</sub> [E]	{ LI.ndim := LI <sub>1</sub> .ndim + 1; LI.pos := LI <sub>1</sub> .pos ;	
	emite (LI.pos := LI.pos `*' Num_elementos(LI.nom, LI.ndim));	
	emite (LI.pos := LI.pos `+' E.pos) ; }	

# 5. Expresiones lógicas

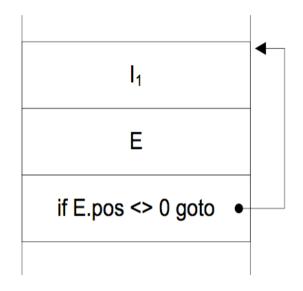
```
E \rightarrow \textbf{true} \qquad \{ \text{ E.pos:= CrearVarTemp();} \\ \text{ emite( E.pos `:=' 1 ) } \} 
E \rightarrow \textbf{false} \qquad \{ \text{ E.pos:= CrearVarTemp();} \\ \text{ emite( E.pos `:=' 0 ) } \} 
E \rightarrow \textbf{( E_1)} \qquad \{ \text{ E.pos:= E_1.pos } \} 
E \rightarrow \textbf{id} \qquad \{ \text{ E.pos:= BuscaPos(id.nom)} \}
```

```
E \rightarrow E_{1} \text{ oprel } E_{2} \qquad \{ \text{ E.pos := CrearVarTemp() ;} \\ \text{ emite( E.pos `:=' 1 ) ;} \\ \text{ emite( `if' } E_{1}.pos \text{ oprel.op } E_{2}.pos \text{ `goto' SIGINST+ 2 ) ;} \\ \text{ emite( E.pos `:=' 0 ) }
```

```
E \rightarrow E_1 \text{ or } E_2
                        { E.pos:= CrearVarTemp();
                            emite( E.pos :=' E_1.pos +' E_2.pos )
                            emite('if' E.pos'<= 1' goto' SIGINST+2);
                           emite( E.pos `:= 1')}
                        { E.pos:= CrearVarTemp();
 \rightarrow E<sub>1</sub> and E<sub>2</sub>
                            emite( E.pos \:=' E<sub>1</sub>.pos \*' E<sub>2</sub>.pos ) }
                        { E.pos:= CrearVarTemp();
 \rightarrow not E<sub>1</sub>
                            emite(E.pos ':=' o);
                            emite('if' E<sub>1</sub>.pos'<> o goto' SIGINST+2);
                            emite( E.pos \( \text{:=' 1} \) \}
```

# Instrucciones de control de flujo

```
I \rightarrow do I_1  while ( E )
```



```
I \rightarrow do
I_{1}
while (E)
{ I.inicio := SIGINST }
I_{2}
E = SIGINST 
I_{3}
E = SIGINST 
I_{4}
E = SIGINST
```

### Instrucciones de control de flujo

#### $I \rightarrow \text{while (E) } I$

```
I→ while
{ I.inicio:= SIGINST }
(E)
{ emite('if' E.pos '=o goto' I.fm')}
I₁
{ emite('goto' I.inicio');
I.fin := SIGINST }
```

# 6. Relleno por retroceso

#### Perfil de las funciones usadas

#### ptro CreaLans(E)

Crea una lista que solo contiene un número de instrucción E a rellenar posteriormente. Devuelve un puntero a dicha lista.

#### ptro CompletaLans( ptro, E )

Rellena todas las instrucciones incompletas, cuyo número está contenido en la lista apuntada por ptro, con el valor de argumento E.

#### ptro FusionaLans (ptro, ptro)

Concatena las listas apuntadas por sus dos argumentos y devuelve un puntero a la nueva lista.

# 7. Instrucciones de control de flujo

## While y if-else

```
I→ while
{ linicio:= SIGINST }
(E)
{ l.final:= CreaLans(SIGINST);
emite( `if' E.pos `=o goto' --- ) }
l₁
{ emite( `goto' l.inicio );
CompletaLans(I.final, SIGINST) }
```

```
I → if E { I.falso:= CreaLans(SIGINST);
emite( 'if' E.pos '=o goto' --- ); }
I1 else { I.fin := CreaLans( SIGINST) ;
emite( 'goto' --- );
CompletaLans(I.falso, SIGINST) }
I2 { CompletaLans (I.fin, SIGINST) }
```

#### for

```
I \rightarrow for(I_1;
                    { I.cond := SIGINST; }
    Ε;
                    { I.fin := CreaLans (SIGINST);
                      emite( 'if' E.pos '=o goto' --- );
                      l.cuerpo := CreaLans (SIGINST);
                      emite( 'goto' --- );
                       I. incr := SIGINST;}
                    { emite('goto' I.cond);
   I_2)
                     CompletaLans(I.cuerpo, SIGINST);}
                    { emite('goto' l.incr);
                     CompletaLans(I.fin, SIGINST);
```

# 8. Llamadas a subprogramas

```
Decl_Subprg → Tipo id ( Param_Form ) { emite('push FP'); emite('FP := TOP'); area_datos := CreaLans(SIGINST); emite('TOP := TOP + ---'); } Bloque; { CompletaLans (area_datos, DESP) emite('TOP := FP'); emite('FP := pop); emite('FP := pop); emite('ret') }
```