

En muchos casos, al intentar generar código para E^1 and E^2 , E^1 or E^2 y not E , surge el siguiente problema:

Cuando se debe ejecutar la reducción con la producción $E \rightarrow E^1$ and E^2 , si E^1 es verdadera, entonces se deben llenar las cuádruplas de $E^1.V$ con el valor de la cuádrupla que comienza el código para E^2 , pero no se conoce la dirección de la primera instrucción de E^2 . Una solución para eso es agregar una variable "marcadora", cuyo único fin es guardar la dirección de la cuádrupla que comienza el código de E^2 .

Se modifica la producción de la siguiente forma:

$E \rightarrow E^1$ and ME^2

$M \rightarrow \text{epsilon}$

La traducción de M es $M.\text{quad}$

Además, usaremos los procedimientos:

- $\text{Makelist}(i)$: crea una lista y la inicializa con la cuádrupla i
- $\text{Merge}(p1, p2)$: concatena las listas apuntadas por $p1$ y $p2$ y retorna un puntero a una nueva lista
- $\text{Backpatch}(p, i)$: llena los objetivos de las cuádruplas en la lista p , con el valor i

Reglas Semánticas

$E \rightarrow E^1$ or ME^2	$\{\text{backpatch}(E^1.F, M.\text{quad})$ $E.V = \text{merge}(E^1.V, E^2.M)$ $E.F = E^2.F\}$
$E \rightarrow E^1$ and ME^2	$\{\text{backpatch}(E^1.V, M.\text{quad})$

	$E.F = \text{merge}(E^1.F, E^2.F)$ $E.V = E^2.V$
$E \rightarrow \text{not } E^1$	$\{E.V = E^1.F$ $E.F = E^1.V$
$E \rightarrow (E^1)$	$\{E.V = E^1.V$ $E.F = E^1.F\}$
$E \rightarrow \text{id}$	$\{E.V = \text{makelist}(\text{nextquad})$ $E.F = \text{makelist}(\text{nextquad}+1)$ $\text{Gen}(\text{if id.place goto } _)$ $\text{Gen}(\text{goto } _)\}$
$E \rightarrow \text{id}^1 \text{ oprel } \text{id}^2$	$\{E.V = \text{makelist}(\text{nextquad})$ $E.F = \text{makelist}(\text{nextquad} + 1)$ $\text{Gen}(\text{if id}^1.\text{place oprel id}^2.\text{place goto } _)$ $\text{Gen}(\text{goto } _)\}$
$M \rightarrow \text{epsilon}$	$\{M.\text{quad} = \text{nextquad}\}$

Falta el árbol

Ejemplo: $P < Q$ or $(R < S \text{ and } T < U)$

Sea inicialmente $\text{nextquad} = 10$

- 10) If $P < Q$ goto
- 11) Goto 12
- 12) If $R < S$ goto 14
- 13) Goto
- 14) If $T < V$ goto
- 15) Goto
- 16)

Ejercicio: Escriba las acciones semánticas para generar código

intermedio para las siguientes instrucciones:

```
While id oprel id do
```

```
  a1
```

```
  a2
```

```
  .
```

```
  .
```

```
  .
```

```
  an
```

```
End While
```

Considere que ai es una instrucción cualquiera.

1) Dar un caso particular:

```
While A>B do
```

```
  a1
```

```
  a2
```

```
  a3
```

```
End While
```

2) Ver el C.I generado

1. If A>B goto 3

2. Goto _

3. A1

4. A2

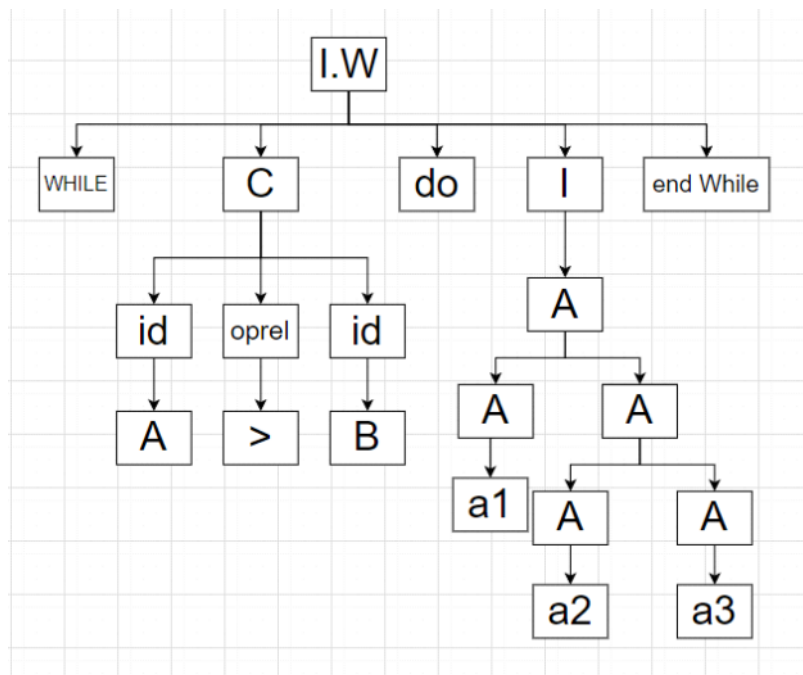
5. A3

6. Goto _

7.

3) Determinar que direcciones necesito

4) Construir el árbol (gramático)



5) Asociar a cada producción de la gramática las acciones semánticas para generar el C.I

C-> id ¹ oprel id ²	{C.V = makelist(nextquad) C.F = makelist(nextquad + 1) Gen(if id ¹ .place oprel id ² .place goto nextquad + 2) Gen(goto _)}
A-> ai	{Gen(ai)}
A-> AA	
I-> A	{I.V = makelist(nextquad) I.F = makelist(nextquad + 1) Gen(goto _)}
I.W-> While C do I end While	{backpatch(C.F, I.F) Backpatch(I.V, C.V)}

Tarea: lo mismo para
 While id oprel id do
 Id = id + id + id + ... + id
 End While