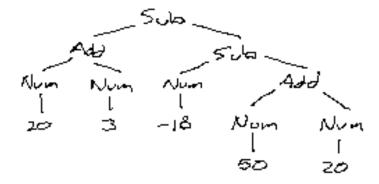
# Evaluación semanal 3

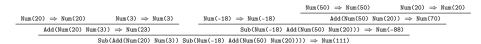
## Santiago González Tamariz Lenguajes de Programación

- 1. Dadas las siguientes expresiones en sintaxis concreta de nuestro lenguaje MiniLisp
  - Obtener su sintaxis abstracta
  - Evaluarlas usando las reglas de semántica natural
  - Evaluarlas usando las reglas de semántica estructural
  - (a) (- (+ 20 3) (- -18 (+ 50 20)))

Sintaxis abstracta



Sub( Add( Num(20) Num(3) ) Sub( Num(-18) Add( Num(50) Num(20) ) ) ) Semántica natural

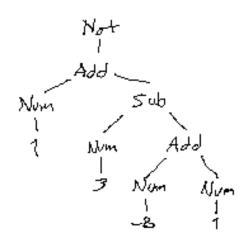


### Semántica estructural

Sub( Add( Num(20) Num(3) ) Sub( Num(-18) Add( Num(50) Num(20) ) ) )  $\rightarrow$  Sub( Num(23) Sub( Num(-18) Add( Num(50) Num(20) ) ) )  $\rightarrow$  Sub( Num(23) Sub( Num(-18) Num(70) ) )  $\rightarrow$  Sub( Num(23) Num(-88) )  $\rightarrow$  Num(111)  $\rightarrow$  Num(111)

(b) (not (+ 1 (- 3 (+ -8 1))))

Sintaxis abstracta



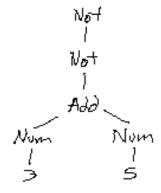
Not( Add( Num(1) Sub( Num(3) Add( Num(-8) Num(1) ) ) )

#### Semántica estructural

```
Not( Add( Num(1) Sub( Num(3) Add( Num(-8) Num(1) ) ) ) \rightarrow Not( Add( Num(1) Sub( Num(3) Num(-7) ) ) \rightarrow Not( Add( Num(1) Num(10) ) \rightarrow Not( Num(11) ) \rightarrow Bool(True) \rightarrow Bool(True)
```

(c) (not (not (+ 3 5)))

Sintaxis abstracta



Not( Not( Add( Num(3) Num(5) ) )

Semántica natural

$$\frac{\text{Num(3)} \Rightarrow \text{Num(3)} \quad \text{Num(5)} \Rightarrow \text{Num(5)}}{\text{Add(} \quad \text{Num(3)} \quad \text{Num(5)} \quad) \Rightarrow \text{Num(8)}}$$

$$\frac{\text{Not(} \quad \text{Add(} \quad \text{Num(3)} \quad \text{Num(5)} \quad) \quad) \Rightarrow \text{Bool(False)}}{\text{Not(} \quad \text{Not(} \quad \text{Add(} \quad \text{Num(3)} \quad \text{Num(5)} \quad) \quad) \quad) \Rightarrow \text{Bool(True)}}$$

#### Semántica estructural

```
Not( Not( Add( Num(3) Num(5) ) ) \rightarrow Not( Not( Num(8) ) ) \rightarrow Not( Bool(False) ) \rightarrow Bool(True) \rightarrow Bool(True)
```

2. Extender la batería de operaciones de MiniLisp

En los tres casos, deberás usar la notación formal que vimos en clase

- Dar la gramática libre de contexto modificada (en notación EBNF) añadiendo las nuevas construcciones del lenguaje
- Modificar las reglas de sintaxis abstracta para considerar los nuevos constructores
- Extender las reglas de semántica natural y estructural
- (a) Especificar un nuevo constructor \* para la multiplicación binaria de expresiones aritméticas. Por ejemplo > (\* 20 2)

40

(b) Especificar un nuevo constructor / para la división binaria de expresiones aritméticas. Consideren que no se pueden realizar divisiones entre cero. Por ejemplo:

```
> (/ 20 2)
10
> (/ 10 0)
error: División entre cero
```

(c) Especificar un nuevo constructor add1 que dada una expresión, incrementa en uno su valor. Por ejemplo:

```
> (add1 10)
```

(d) Especificar un nuevo constructor sub1 que dada una expresión, decrementa en uno su valor. Por ejemplo:

```
> (sub1 10)
```

(e) Especificar un nuevo constructor sqrt que dada una expresión, obtiene la raíz cuadrada de dicha expresión. Consideren que no se pueden calcular raíces cuadradas de números negativos. Por ejemplo:

```
> (sqrt 81)
9
> (sqrt -2)
error: Raíz negativa
```

Nueva gramática

$$\langle Expr \rangle ::= \langle Bool \rangle \mid \langle Num \rangle \\ \mid (+ \langle Expr \rangle \mid \langle Expr \rangle) \\ \mid (- \langle Expr \rangle \mid \langle Expr \rangle) \\ \mid (* \langle Expr \rangle \mid \langle Expr \rangle) \\ \mid (/ \langle Expr \rangle \mid \langle Expr \rangle) \\ \mid (add1 \mid \langle Expr \rangle) \\ \mid (sub1 \mid \langle Expr \rangle) \\ \mid (sqrt \mid \langle Expr \rangle) \\ \langle Bool \rangle ::= \#t \mid \#f \\ \langle Int \rangle ::= \langle N \rangle \mid - \langle M \rangle \\ \langle D \rangle ::= 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 7 \mid 8 \mid 9 \\ \langle N \rangle ::= 0 \mid \langle D \rangle \{\langle N \rangle \} \\ \langle M \rangle ::= \langle D \rangle \{\langle N \rangle \}$$

Nueva sintaxis abstracta

Añadimos lo siguiente a nuesta sintaxis abstracta

Nueva semántica natural

Añadimos lo siguiente a nuestra semántica natural

$$\frac{\text{i} \Rightarrow \text{Num(i')} \quad \text{d} \Rightarrow \text{Num(d')}}{\text{Mult(i, d)} \Rightarrow \text{Num(i'**d')}}$$

$$\frac{\text{i} \Rightarrow \text{Num(i')} \quad \text{d} \Rightarrow \text{Num(0)}}{\text{Div(i, d)} \Rightarrow \text{error: División entre 0}}$$

$$\frac{\text{i} \Rightarrow \text{Num(i')} \quad \text{d} \Rightarrow \text{Num(d')}}{\text{Div(i, d)} \Rightarrow \text{Num(i'} / \text{d')}}$$

$$\frac{\text{c} \Rightarrow \text{Num(c')}}{\text{Add1(c)} \Rightarrow \text{Num(c')}}$$

$$\frac{\text{c} \Rightarrow \text{Num(c')}}{\text{Sub1(c)} \Rightarrow \text{Num(c')}}$$

$$\frac{\text{c} \Rightarrow \text{Num(c')}}{\text{Sqrt(c)} \Rightarrow \text{error: Raíz negativa}}$$

$$\frac{\text{c} \Rightarrow \text{Num(c')}}{\text{Sqrt(c)} \Rightarrow \text{Num(\sqrt{c')}}}$$

Nueva semántica estructural

Añadimos lo siguiente a nuestra semántica estructural

$$\frac{\text{i} \rightarrow \text{i'}}{\text{Mult(i, d)} \rightarrow \text{Mult(i', d)}}$$

$$\frac{\text{d} \rightarrow \text{d'}}{\text{Mult(Num(i), d)} \rightarrow \text{Mult(Num(i), d')}}$$

$$\frac{\text{-}}{\text{Mult(Num(i), Num(d))} \rightarrow \text{Num(i * d)}}$$

$$\frac{\text{i} \rightarrow \text{i'}}{\text{Div(i, d)} \rightarrow \text{Div(i', d)}}$$

$$\frac{\text{d} \rightarrow \text{d'}}{\text{Div(Num(i), d)} \rightarrow \text{Div(Num(i), d')}}$$

$$\frac{\text{-}}{\text{Div(Num(i), Num(0))} \rightarrow \text{error: División entre 0}}$$

$$\frac{\text{-}}{\text{Add1(c)} \rightarrow \text{Add1(c')}}$$

$$\frac{\text{-}}{\text{Add1(Num(c))} \rightarrow \text{Num(c + 1)}}$$

$$\frac{\text{c} \rightarrow \text{c'}}{\text{Sub1(c)} \rightarrow \text{Sub1(c')}}$$

$$\frac{\text{-}}{\text{Sub1(Num(c))} \rightarrow \text{Num(c - 1)}}$$

$$\frac{\text{c} \rightarrow \text{c'}}{\text{Sqrt(c)} \rightarrow \text{Sqrt(c')}}$$

$$\frac{\text{c} < \text{0}}{\text{Sqrt(Num(c))} \rightarrow \text{Num(\sqrt{c})}}$$