UNIVERSIDAD NACIONAL AUTÓNOMA DE MÉXICO FACULTAD DE CIENCIAS LENGUAJES DE PROGRAMACIÓN

Tarea 03

Condiciones de entrega:

- 1. La tarea se realizará en equipos de 3
 - Castillo Chora Paola
 - Ángel Moises González Corrales
 - López García Luis Norberto
- 2. Se debe entregar en un pdf generado con LATEX

Dadas las siguientes expresiones en sintaxis concreta de nuestro lenguaje MiniLisp:

- 1. (- (+ 20 3) (- -18 (+ 50 20)))
- 2. (not (+ 1 (- 3 (+ -8 1))))
- 3. (not (not (+ 3 5)))

Expresión 1: (- (+ 20 3) (- -18 (+ 50 20)))

(a) Sintaxis Abstracta

Sintaxis abstracta: Sub(Add(Num(20), Num(3)), Sub(Num(-18), Add(Num(50), Num(20))))

(b) Evaluación con Semántica Natural

Evaluamos el Add(Num(20), Num(3)):

$$\frac{\text{Num}(20) \Rightarrow \text{Num}(20) \text{Num}(3) \Rightarrow \text{Num}(3)}{\text{Add}(\text{Num}(20), \text{Num}(3)) \Rightarrow \text{Num}(23)}$$

Evaluamos Add(Num(50), Num(20)):

$$\frac{\text{Num}(50) \Rightarrow \text{Num}(50) \text{Num}(20) \Rightarrow \text{Num}(20)}{\text{Add}(\text{Num}(50), \text{Num}(20)) \Rightarrow \text{Num}(70)}$$

Evaluamos Sub(Num(-18), Num(70)):

$$\frac{\text{Num}(-18) \Rightarrow \text{Num}(-18) \text{Num}(70) \Rightarrow \text{Num}(70)}{\text{Sub}(\text{Num}(-18), \text{Num}(70)) \Rightarrow \text{Num}(-88)}$$

Evaluamos Sub(Num(23), Num(-88)):

$$\frac{\text{Num}(23) \Rightarrow \text{Num}(23) \text{Num}(-88) \Rightarrow \text{Num}(-88)}{\text{Sub}(\text{Num}(23), \text{Num}(-88)) \Rightarrow \text{Num}(111)}$$

Resultado Final: Num(111)

(c) Evaluación con Semántica Estructural

La expresion es: 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)

Resultado Final: Num(111)

(a) Sintaxis Abstracta

(b) Evaluación con Semántica Natural

Evaluamos el Add(Num(-8), Num(1)):

$$\frac{\text{Num}(-8) \Rightarrow \text{Num}(-8) \text{Num}(1) \Rightarrow \text{Num}(1)}{\text{Add}(\text{Num}(-8), \text{Num}(1)) \Rightarrow \text{Num}(-7)}$$

Evaluamos Sub(Num(3), Num(-7)):

$$\frac{\text{Num}(3) \Rightarrow \text{Num}(3) \text{Num}(-7) \Rightarrow \text{Num}(-7)}{\text{Sub}(\text{Num}(3), \text{Num}(-7)) \Rightarrow \text{Num}(10)}$$

Evaluamos Add(Num(1), Num(10)):

$$\frac{\text{Num}(1) \Rightarrow \text{Num}(1) \text{Num}(10) \Rightarrow \text{Num}(10)}{\text{Add}(\text{Num}(1), \text{Num}(10)) \Rightarrow \text{Num}(11)}$$

Evaluamos Not(Num(11)):

$$\frac{\texttt{Num(11)} \Rightarrow \texttt{Num(11)}}{\texttt{Not(Num(11))} \Rightarrow \texttt{Boolean(false)}}$$

Resultado Final: Boolean(false)

(c) Evaluación con Semántica Estructural

La expresion es: Not(Add(Num(1), Sub(Num(3), Add(Num(-8), Num(1)))).

$$\Rightarrow \text{Not}(\text{Add}(\text{Num}(1), \text{Sub}(\text{Num}(3), \text{Add}(\text{Num}(-8), \text{Num}(1)))))}$$

$$\Rightarrow \text{Not}(\text{Add}(\text{Num}(1), \text{Sub}(\text{Num}(3), \text{Num}(-7))))$$

$$\Rightarrow \text{Not}(\text{Add}(\text{Num}(1), \text{Num}(10)))$$

$$\Rightarrow \text{Not}(\text{Num}(11))$$

$$\Rightarrow \text{Boolean}(\text{false})$$

Resultado Final: Boolean(false)

Expresión 3: (not (not (+ 3 5)))

(a) Sintaxis Abstracta

(b) Evaluación con Semántica Natural

Evaluamos Add(Num(3), Num(5)):

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

Evaluamos Not(Num(8)):

$$\frac{\text{Num}(8) \Rightarrow \text{Num}(8)}{\text{Not}(\text{Num}(8)) \Rightarrow \text{Boolean}(\text{false})}$$

Evaluamos Add(Num(1), Num(10)):

$$\frac{\text{Num}(1) \Rightarrow \text{Num}(1) \text{Num}(10) \Rightarrow \text{Num}(10)}{\text{Add}(\text{Num}(1), \text{Num}(10)) \Rightarrow \text{Num}(11)}$$

Evaluamos Not(Boolean(false)):

$$\frac{\texttt{Boolean(false)} \Rightarrow \texttt{Boolean(false)}}{\texttt{Not(Boolean(false))} \Rightarrow \texttt{Boolean(true)}}$$

Resultado Final: Boolean(true)

(c) Evaluación con Semántica Estructural

```
La expresion es: Not(Not(Add(Num(3), Num(5)))).

⇒ Not(Not(Add(Num(3), Num(5))))

⇒ Not(Not((Num(8)))

⇒ Not(Boolean(false))

⇒ Boolean(true)
```

Resultado Final: Boolean(true)

Como segundo ejercicio deberán extener la batería de operaciones de MiniLisp, para ello deberán (a) dar la gramática libre de contexto modificada (en notación EBNF) añadiendo las nuevas construcciones del lenguaje, (b) modificar las reglas de sintaxis abstracta para considerar los nuevos constructores y finalmente (c) extender las reglas de semántica natural y estructural. En los tres casos, deberás usar la notación formal que vimos en clase.

Grática Modificada en EBNF (aquello que no se modifico, permanece igual que en la gramática ya propuesta.

Reglas de sintaxis abstracta

Semántica Natural

$$\frac{i \Longrightarrow num(i') \qquad d \Longrightarrow num(d')}{mult(i,d) \Longrightarrow num(i'*d')}$$

$$\frac{i \Longrightarrow num(i') \qquad d \Longrightarrow num(d'); d' \neq 0}{div(i,d) \Longrightarrow num(i'/d')}$$

$$\frac{e \Longrightarrow num(e')}{add1(e) \Longrightarrow num(e'+1)}$$

$$\frac{e \Longrightarrow num(e')}{sub1(e) \Longrightarrow num(e'-1)}$$

$$\frac{e \Longrightarrow num(e')}{sub1(e) \Longrightarrow sqrt(e')}$$

Semántica Estructural

a) Multiplicación

$$\frac{i \longrightarrow i'}{mult(i,num(d)) \longrightarrow mult(i', d)}$$

$$\frac{d \longrightarrow d'}{mult(num(i),d) \longrightarrow mult(i, d')}$$

$$\frac{mult(num(i),num(d)) \longrightarrow num(i * d)}{mult(num(i),num(d)) \longrightarrow num(i * d)}$$

b) División

$$\frac{i \longrightarrow i'}{\operatorname{div}(i,\operatorname{num}(d) \; ; \; d \neq 0) \longrightarrow \operatorname{div}(i',d)}$$

$$\frac{d \longrightarrow d'}{\operatorname{div}(\operatorname{num}(i),d) \longrightarrow \operatorname{div}(i,\; d')}$$

$$\frac{\operatorname{div}(\operatorname{num}(i),\operatorname{num}(d) \; ; \; d \neq 0) \longrightarrow \operatorname{num}(i \; / \; d)}$$

c) Add1

$$\begin{array}{c} \operatorname{add1}(\operatorname{num}(e)) \longrightarrow \operatorname{num}(e'+1) \\ \\ \underline{e \longrightarrow e'} \\ \operatorname{add1}(e) \longrightarrow \operatorname{add1}(e') \end{array}$$

d) Sub1

$$\frac{e \longrightarrow e'}{sub1(e) \longrightarrow sub1(e')}$$

e) Raiz

$$\frac{\operatorname{sqrt}(\operatorname{num}(e) ; 0 \le e) \longrightarrow \operatorname{sqrt}(e')}{\frac{e \longrightarrow e'}{\operatorname{sqrt}(e) \longrightarrow \operatorname{sqrt}(e')}}$$