Sistemas formales

Matemática estructural y lógica ISIS-1104

Para razonar sobre la correctitud de las cosas

Para razonar sobre la correctitud de las cosas

```
int public signo(int x) {
    if (x #= 0) {
        return 1
    } else {
        return -1;
    }
}
```

Para razonar sobre la correctitud de las cosas

```
int public signo(int x) {
    if (x #= 0) {
        return 1
    } else {
        return -1;
    }
}
```

¿Qué está mal con este código?

Lenguajes formales

- Cosas que son decimales
 - **1.46**
 - **32.04**
 - **1234.0**

- Cosas que son decimales
 - **1.46**
 - **32.04**
 - **1234.0**
- Cosas que **no** son decimales:
 - **12341**
 - **1**32.432.23
 - **.**123

 Un decimal es un número, seguido por un punto, seguido por otro número.

 $\mathtt{decimal} \to \mathtt{numero} \cdot \mathtt{numero}$

 Un decimal es un número, seguido por un punto, seguido por otro número.

$$\mathtt{decimal} o \mathtt{numero}$$
 . \mathtt{numero}

A su vez, un número puede ser, o un dígito

$$\mathtt{numero} \to \mathtt{digito}$$

 Un decimal es un número, seguido por un punto, seguido por otro número.

$$\mathtt{decimal} o \mathtt{numero}$$
 . \mathtt{numero}

A su vez, un número puede ser, o un dígito

$$\mathtt{numero} \to \mathtt{digito}$$

O un dígito seguido de otro número

 $\mathtt{numero} \to \mathtt{digito} \ \mathtt{numero}$

 Un decimal es un número, seguido por un punto, seguido por otro número.

$$\mathtt{decimal} o \mathtt{numero}$$
 . \mathtt{numero}

A su vez, un número puede ser, o un dígito

$$\mathtt{numero} \to \mathtt{digito}$$

O un dígito seguido de otro número

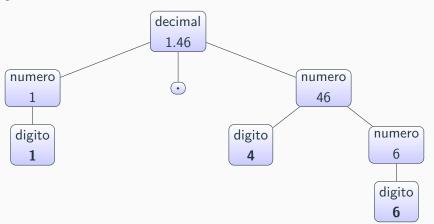
$$\mathtt{numero} \to \mathtt{digito} \ \mathtt{numero}$$

Finalmente, un dígito es un caracter entre 0 y 9

$$\texttt{digito} \rightarrow 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$$

¿Es 1.46 un decimal?

¿Es 1.46 un decimal?



Ahora ustedes ¿Es 32.5.1 un decimal?

• $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, .\}$ son los **símbolos terminales**.

- $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, .\}$ son los **símbolos terminales**.
- {decimal, numero, digito} son los **símbolos auxiliares**.

- $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, .\}$ son los **símbolos terminales**.
- {decimal, numero, digito} son los símbolos auxiliares.
- decimal es el **símbolo inicial**.

- $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, .\}$ son los **símbolos terminales**.
- {decimal, numero, digito} son los símbolos auxiliares.
- decimal es el símbolo inicial.
- Y estas son producciones:

```
\texttt{decimal} \to \texttt{numero} . numero \texttt{numero} \to \texttt{digito} \texttt{numero} \to \texttt{digito} \; \texttt{numero} \texttt{digito} \to 0 \; | \; 1 \; | \; 2 \; | \; 3 \; | \; 4 \; | \; 5 \; | \; 6 \; | \; 7 \; | \; 8 \; | \; 9
```

- $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, .\}$ son los **símbolos terminales**.
- {decimal, numero, digito} son los símbolos auxiliares.
- decimal es el símbolo inicial.
- Y estas son producciones:

```
\texttt{decimal} \to \texttt{numero} . numero \texttt{numero} \to \texttt{digito} \texttt{numero} \to \texttt{digito} \ \texttt{numero} \texttt{digito} \to \textbf{0} \ | \ \textbf{1} \ | \ \textbf{2} \ | \ \textbf{3} \ | \ \textbf{4} \ | \ \textbf{5} \ | \ \textbf{6} \ | \ \textbf{7} \ | \ \textbf{8} \ | \ \textbf{9}
```

• Este conjunto de conceptos conforman una forma normal.

• Un lenguaje formal esta constituido por:

- Un lenguaje formal esta constituido por:
 - Una colección de simbolos, el alfabeto (usualmente denotado por A).

- Un lenguaje formal esta constituido por:
 - Una colección de simbolos, el alfabeto (usualmente denotado por A).
 - Una serie de reglas que nos indican como combinar simbolos (usualmente una forma normal), la sintaxis.

- Un lenguaje formal esta constituido por:
 - Una colección de simbolos, el alfabeto (usualmente denotado por A).
 - Una serie de reglas que nos indican como combinar simbolos (usualmente una forma normal), la sintaxis.
- Una sucesión de símbolos del alfabeto es una fórmula.

- Un lenguaje formal esta constituido por:
 - Una colección de simbolos, el alfabeto (usualmente denotado por A).
 - Una serie de reglas que nos indican como combinar simbolos (usualmente una forma normal), la sintaxis.
- Una sucesión de símbolos del alfabeto es una fórmula.
- Una fórmula que sigue la sintaxis es una fórmula bien formada.

Semántica

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,)\}$$

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,)\}$$

La sintaxis:

 $\mathtt{natural} o extit{zero} \mid extit{succ}(\mathtt{natural})$

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,)\}$$

La sintaxis:

$$\texttt{natural} \to \textit{zero} \mid \textit{succ}(\texttt{natural})$$

Algunas fbf:

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,)\}$$

$$\texttt{natural} \to \textit{zero} \mid \textit{succ}(\texttt{natural})$$

- Algunas fbf:
 - zero

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,)\}$$

$$\texttt{natural} \to \textit{zero} \mid \textit{succ}(\texttt{natural})$$

- Algunas fbf:
 - zero
 - succ(zero)

• El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,)\}$$

$$\texttt{natural} \to \textit{zero} \mid \textit{succ}(\texttt{natural})$$

- Algunas fbf:
 - zero
 - succ(zero)
 - succ(succ(zero))

• El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,)\}$$

$$\mathtt{natural} \to \textit{zero} \mid \textit{succ}(\mathtt{natural})$$

- Algunas fbf:
 - zero
 - succ(zero)
 - succ(succ(zero))
 - ...

• Sabemos que zero representa al número 0.

$$I(zero) = 0$$

Sabemos que zero representa al número 0.

$$I(zero) = 0$$

■ Sabemos que *succ*(*zero*) representa al siguiente número, 1.

$$I(succ(zero)) = 1$$

Sabemos que zero representa al número 0.

$$I(zero) = 0$$

• Sabemos que *succ*(*zero*) representa al siguiente número, 1.

$$I(succ(zero)) = 1$$

• Sabemos que *succ* natural representa al sucesor de natural.

$$I(succ(natural)) = 1 + I(natural)$$

Sabemos que zero representa al número 0.

$$I(zero) = 0$$

Sabemos que succ(zero) representa al siguiente número, 1.

$$I(succ(zero)) = 1$$

• Sabemos que *succ* natural representa al sucesor de natural.

$$I(succ(natural)) = 1 + I(natural)$$

• Esto es una **semántica** para este lenguaje, le dá un significado.

Escriba una semántica para el siguiente lenguaje

Escriba una semántica para el siguiente lenguaje

■ El alfabeto:

$$A = \{0, 1\}$$

$$ext{binario} o ext{digito} \ ext{binario} o ext{digito binario} \ ext{digito} o extbf{0} \mid extbf{1} \ ext{}$$

Escriba una semántica para el siguiente lenguaje

■ El alfabeto:

$$A = \{0, 1\}$$

La sintaxis:

$$ext{binario} o ext{digito} \ ext{binario} o ext{digito binario} \ ext{digito} o extbf{0} \mid extbf{1} \ ext{}$$

Para que se pueda interpretar como números, es decir:

$$I(110) = 6$$

Aparato deductivo

■ El alfabeto:

$$\textit{A} = \{\textit{zero}, \textit{succ}, (,), \textit{plus}\}$$

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,), plus\}$$

```
{\tt nat\_sum} 
ightarrow {\tt natural} {\tt nat\_sum} 
ightarrow {\tt natural} 
ightarrow {\tt zero} \mid {\tt succ}({\tt natural})
```

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,), plus\}$$

La sintaxis:

$${ t nat_sum}
ightarrow { t natural}$$
 ${ t nat_sum}
ightarrow { t natural}
ightarrow { t zero} \mid { t succ}({ t natural})$

Algunas fórmulas bien formadas:

• El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,), plus\}$$

```
{	t nat\_sum} 
ightarrow {	t natural}
{	t nat\_sum} 
ightarrow {	t natural} 
ightarrow {	t plus} {	t nat\_sum}
{	t natural} 
ightarrow {	t zero} \mid {	t succ}({	t natural})
```

- Algunas fórmulas bien formadas:
 - succ(succ(zero))

• El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,), plus\}$$

```
{	t nat\_sum} 
ightarrow {	t natural}
{	t nat\_sum} 
ightarrow {	t natural} 
ightarrow {	t plus} {	t nat\_sum}
{	t natural} 
ightarrow {	t zero} \mid {	t succ}({	t natural})
```

- Algunas fórmulas bien formadas:
 - succ(succ(zero))
 - succ(zero) plus zero

■ El alfabeto:

$$A = \{zero, succ, (,), plus\}$$

```
\mathtt{nat\_sum} 	o \mathtt{natural}
\mathtt{nat\_sum} 	o \mathtt{natural} \; \textit{plus} \; \mathtt{nat\_sum}
\mathtt{natural} 	o \textit{zero} \mid \textit{succ}(\mathtt{natural})
```

- Algunas fórmulas bien formadas:
 - succ(succ(zero))
 - succ(zero) plus zero
 - zero plus succ(zero) plus succ(succ(zero))

¿Cómo transformar cualquier suma de naturales a un natural puro?

¿Cómo transformar cualquier suma de naturales a un natural puro?

succ(succ(zero)) plus $succ(zero) \leadsto succ(succ(succ(zero)))$

¿Cómo transformar cualquier suma de naturales a un natural puro?

$$succ(succ(zero))$$
 plus $succ(zero) \leadsto succ(succ(succ(zero)))$

Con dos reglas de inferencia:

¿Cómo transformar cualquier suma de naturales a un natural puro?

$$succ(succ(zero))$$
 plus $succ(zero) \leadsto succ(succ(succ(zero)))$

Con dos reglas de inferencia:

Sumar cero no cambia nada

$$\frac{\text{zero plus } x}{x}$$

¿Cómo transformar cualquier suma de naturales a un natural puro?

$$succ(succ(zero)) \ plus \ succ(zero) \leadsto succ(succ(succ(zero)))$$

Con dos reglas de inferencia:

Sumar cero no cambia nada

$$\frac{zero\ plus\ x}{x}$$

Mover uno a la derecha

$$\frac{succ(x) \ plus \ y}{x \ plus \ succ(y)}$$

Partiendo de

succ(succ(zero)) plus succ(zero)

Partiendo de

Podemos mover uno a la derecha

Partiendo de

Podemos mover uno a la derecha

Rinse and repeat

Partiendo de

• Podemos mover uno a la derecha

Rinse and repeat

Sumar cero no cambia nada

Ahora ustedes transformen

 Un lenguaje formal es un conjunto de simbolos con una sintaxis.

- Un lenguaje formal es un conjunto de simbolos con una sintaxis.
- Un aparato deductivo permite transformar las fórmulas de un lenguaje usando reglas de inferencia, este proceso se conoce como derivación.

- Un lenguaje formal es un conjunto de simbolos con una sintaxis.
- Un aparato deductivo permite transformar las fórmulas de un lenguaje usando reglas de inferencia, este proceso se conoce como derivación.
- Cuando un lenguaje formal cuenta con un aparato deductivo, este pasa a ser un sistema formal.

■ El alfabeto:

$$A = {\neg, \land, \lor, (,), p, q, r, s, ...}$$

■ El alfabeto:

$$A = {\neg, \land, \lor, (,), p, q, r, s, ...}$$

```
\begin{array}{c} \texttt{sentence} \to \texttt{atomic\_sentence} \mid \texttt{complex\_sentence} \\ \texttt{atomic\_sentence} \to \textit{True} \mid \textit{False} \mid \textit{p} \mid \textit{q} \mid \textit{r} \mid \textit{s} \mid ... \\ \texttt{complex\_sentence} \to \texttt{unary\_op sentence} \\ \texttt{complex\_sentence} \to (\texttt{sentence binary\_op sentence}) \\ \texttt{unary\_op} \to \neg \\ \texttt{binary\_op} \to \land \mid \lor \end{array}
```