Lógica proposicional

Matemática estructural y lógica

ISIS-1104

Lógica como sistema formal

Lógica como lenguaje formal

Lógica como lenguaje formal

- El alfabeto:

$$A = \{\neg, \wedge, \vee, (,), p, q, r, s, ...\}$$

Lógica como lenguaje formal

- El alfabeto:

$$A = \{\neg, \wedge, \vee, (,), p, q, r, s, ...\}$$

- La sintaxis:

$$
\begin{aligned}
\texttt{sentence} &\rightarrow \texttt{atomic\_sentence} \mid \texttt{complex\_sentence} \\
\texttt{atomic\_sentence} &\rightarrow \textbf{\textit{True}} \mid \textbf{\textit{False}} \mid \boldsymbol{p} \mid \boldsymbol{q} \mid \boldsymbol{r} \mid \boldsymbol{s} \mid \ldots \\
\texttt{complex\_sentence} &\rightarrow \texttt{unary\_op sentence} \\
\texttt{complex\_sentence} &\rightarrow (\texttt{sentence binary\_op sentence}) \\
\texttt{unary\_op} &\rightarrow \neg \\
\texttt{binary\_op} &\rightarrow \wedge \mid \vee
\end{aligned}
$$

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:
    - $\neg p$

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:
  - $\neg p$
  - $(\neg s \vee q)$

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:
    - $\neg p$
    - $(\neg s \vee q)$
    - $(p \wedge \neg r)$

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:
  - $\neg p$
  - $(\neg s \vee q)$
  - $(p \wedge \neg r)$
  - $(p \wedge (q \vee r))$

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:
  - $\neg p$
  - $(\neg s \vee q)$
  - $(p \wedge \neg r)$
  - $(p \wedge (q \vee r))$
  - $\neg(p \vee q)$

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:
    - $\neg p$
    - $(\neg s \vee q)$
    - $(p \wedge \neg r)$
    - $(p \wedge (q \vee r))$
    - $\neg(p \vee q)$
- ¿Qué semántica podemos asignarle a este lenguaje?

Lógica como lenguaje formal

- Fórmulas bien formadas:
  - $\neg p$
  - $(\neg s \vee q)$
  - $(p \wedge \neg r)$
  - $(p \wedge (q \vee r))$
  - $\neg(p \vee q)$
- ¿Qué semántica podemos asignarle a este lenguaje?
- ¿Qué aparato deductivo podemos asignarle a este lenguaje?

Semántica

Semántica

- Todas las **fórmulas** representan **proposiciones** o **afirmaciones**.

Semántica

- Todas las **fórmulas** representan **proposiciones** o **afirmaciones**.
- *True*/*False* representa la proposición que siempre es verdadera/falsa.

Semántica

- Todas las **fórmulas** representan **proposiciones** o **afirmaciones**.
- *True*/*False* representa la proposición que siempre es verdadera/falsa.
- p, q, r, $\ldots$ son **variables proposicionales** y pueden usarse para representar cualquier proposición.

$$p \equiv \text{hoy está lloviendo}$$

Semántica

- Todas las **fórmulas** representan **proposiciones** o **afirmaciones**.
- *True*/*False* representa la proposición que siempre es verdadera/falsa.
- p, q, r, ... son **variables proposicionales** y pueden usarse para representar cualquier proposición.

$$p \equiv \text{hoy está lloviendo}$$

- $\neg$, $\wedge$ y $\vee$ son **operaciones lógicas**.

Semántica

- Todas las **fórmulas** representan **proposiciones** o **afirmaciones**.
- *True*/*False* representa la proposición que siempre es verdadera/falsa.
- p, q, r, ... son **variables proposicionales** y pueden usarse para representar cualquier proposición.

$$p \equiv \text{hoy está lloviendo}$$

- $\neg$, $\wedge$ y $\vee$ son **operaciones lógicas**.
- para entender el significado de las operaciones lógicas hacemos uso de **tablas de verdad**.

El operador $\neg$

El operador $\neg$

- Si p es una proposición cualquiera, $\neg p$ representa la **negación de** p o simplemente **no** p.

El operador $\neg$

- Si p es una proposición cualquiera, $\neg p$ representa la **negación de** p o simplemente **no** p.
- Su tabla de verdad es:

p	$\neg p$
True	*False*
False	*True*

El operador $\neg$

- Si p es una proposición cualquiera, $\neg p$ representa la **negación de** p o simplemente **no** p.
- Su tabla de verdad es:

p	$\neg p$
True	*False*
False	*True*

- Ejemplo:

$$p \equiv \text{ahora está lloviendo}$$
$$\neg p \equiv \text{ahora no está lloviendo}$$

El operador $\wedge$

El operador $\wedge$

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \wedge q)$ representa la **conjunción entre** p **y** q o simplemente p **y** q.

El operador $\wedge$

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \wedge q)$ representa la **conjunción entre** p **y** q o simplemente p **y** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \wedge q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*False*
False	*True*	*False*
False	*False*	*False*

El operador $\wedge$

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \wedge q)$ representa la **conjunción entre** p **y** q o simplemente p **y** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \wedge q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*False*
False	*True*	*False*
False	*False*	*False*

- Ejemplo:

$$p \equiv \text{ahora está lloviendo}$$

$$q \equiv \text{tengo mi sombrilla}$$

$$p \wedge q \equiv \text{ahora está lloviendo y tengo mi sombrilla}$$

El operador $\vee$

El operador $\vee$

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \vee q)$ representa la **disyunción entre** p **y** q o simplemente p **o** q.

El operador $\vee$

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \vee q)$ representa la **disyunción entre** p **y** q o simplemente p **o** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \wedge q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*True*
False	*True*	*True*
False	*False*	*False*

El operador $\vee$

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \vee q)$ representa la **disyunción entre** p **y** q o simplemente p **o** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \wedge q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*True*
False	*True*	*True*
False	*False*	*False*

- Ejemplo:

$$p \equiv \text{ahora está lloviendo}$$

$$q \equiv \text{tengo mi sombrilla}$$

$$p \vee q \equiv \text{ahora está lloviendo o tengo mi sombrilla}$$

Combinando operadores

Combinando operadores

- Ahora podemos decidir el **valor de verdad** de cualquier **fórmula** de nuestro lenguaje.

Combinando operadores

- Ahora podemos decidir el **valor de verdad** de cualquier **fórmula** de nuestro lenguaje.
- Por ejemplo, la tabla de verdad de $(\neg p \land q)$:

p	q	$\neg p$	$(\neg p \land q)$
True	*True*	*False*	*False*
True	*False*	*False*	*False*
False	*True*	*True*	*True*
False	*False*	*True*	*False*

Combinando operadores

- Ahora ustedes calculen la tabla de verdad de $(\neg p \lor q)$

Extendiendo nuestro lenguaje

Extendiendo nuestro lenguaje

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \Rightarrow q)$ representa el **condicional material entre** p **y** q o simplemente **si** p **entonces** q.

Extendiendo nuestro lenguaje

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \Rightarrow q)$ representa el **condicional material entre** p **y** q o simplemente **si** p **entonces** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \Rightarrow q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*False*
False	*True*	*True*
False	*False*	*True*

Extendiendo nuestro lenguaje

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \Rightarrow q)$ representa el **condicional material entre** p **y** q o simplemente **si** p **entonces** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \Rightarrow q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*False*
False	*True*	*True*
False	*False*	*True*

- Hay que tener cuidado con la interpretación:

Extendiendo nuestro lenguaje

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \Rightarrow q)$ representa el **condicional material entre** p **y** q o simplemente **si** p **entonces** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \Rightarrow q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*False*
False	*True*	*True*
False	*False*	*True*

- Hay que tener cuidado con la interpretación:
  - Si Colombia gana el próximo mundial, entonces Bogotá queda en Sudamérica.

Extendiendo nuestro lenguaje

- Si p y q son dos proposiciones, $(p \Rightarrow q)$ representa el **condicional material entre** p **y** q o simplemente **si** p **entonces** q.
- Su tabla de verdad es:

p	q	$(p \Rightarrow q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*False*
False	*True*	*True*
False	*False*	*True*

- Hay que tener cuidado con la interpretación:
  - Si Colombia gana el próximo mundial, entonces Bogotá queda en Sudamérica.
  - Si ahora está lloviendo, entonces yo tengo mi sombrilla.

Otra extensión: Equivalencias

Otra extensión: Equivalencias

- Como $(\neg p \vee q)$ y $(p \Rightarrow q)$ siempre tienen el **mismo valor de verdad**, decimos que son **equivalentes**.

$$((\neg p \vee q) \equiv (p \Rightarrow q))$$

Otra extensión: Equivalencias

- Como $(\neg p \vee q)$ y $(p \Rightarrow q)$ siempre tienen el **mismo valor de verdad**, decimos que son **equivalentes**.

$$((\neg p \vee q) \equiv (p \Rightarrow q))$$

- Sin embargo son **fórmulas** distintas porque estan construidas con distintos **símbolos**.

Otra extensión: Equivalencias

- Como $(\neg p \vee q)$ y $(p \Rightarrow q)$ siempre tienen el **mismo valor de verdad**, decimos que son **equivalentes**.

$$((\neg p \vee q) \equiv (p \Rightarrow q))$$

- Sin embargo son **fórmulas** distintas porque estan construidas con distintos **símbolos**.
- La tabla de verdad de $(p \equiv q)$ es:

p	q	$(p \equiv q)$
True	*True*	*True*
True	*False*	*False*
False	*True*	*False*
False	*False*	*True*