

Semántica en lógica proposicional

Clase 4

IIC 1253

Prof. Sebastián Buggedo

Outline

Obertura

Semántica en lógica proposicional

Epílogo

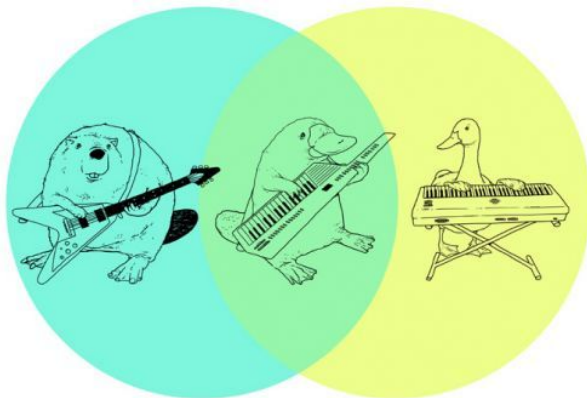


Primer Acto: Fundamentos

Inducción y lógica



Playlist Primer Acto



Playlist del curso: DiscretiWawos

Además sigan en instagram:

@orquesta_tamen

Sintaxis de la lógica proposicional

Sea P un conjunto de variables proposicionales

Definición

Dado P , se define $\mathcal{L}(P)$ como el menor conjunto que satisface

1. Si $p \in P$, entonces $p \in \mathcal{L}(P)$
2. Si $\varphi \in \mathcal{L}(P)$, entonces $(\neg\varphi) \in \mathcal{L}(P)$
3. Si $\varphi, \psi \in \mathcal{L}(P)$ y $\star \in \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$, entonces $(\varphi \star \psi) \in \mathcal{L}(P)$

Cada $\varphi \in \mathcal{L}(P)$ es una **fórmula proposicional**

Notemos que $\mathcal{L}(P)$ se define **inductivamente** a partir de un P fijo

Definiciones inductivas

Ejemplo

1. Defina la función $\text{largo}(\varphi)$ como el largo de una fórmula en lógica proposicional (cuenta variables, conectivos y paréntesis).
2. Defina la función $\text{var}(\varphi)$ como el número de ocurrencias de variables proposicionales en φ .
3. Demuestre que si φ no contiene el símbolo \neg , se cumple que $\text{largo}(\varphi) \leq 4 \cdot \text{var}(\varphi)^2$.
 - ¿Qué pasa si contiene el símbolo \neg ?

Nos aprovechamos de la estructura inductiva de $\mathcal{L}(P)$

Sintaxis de la Lógica proposicional

Ejercicio

Definimos la función $\text{largo}(\varphi) : \mathcal{L}(P) \rightarrow \mathbb{N}$ como el largo de una fórmula mediante

1. $\text{largo}(p) = 1$, con $p \in P$.
2. $\text{largo}((\neg\varphi)) = 3 + \text{largo}(\varphi)$, con $\varphi \in L(P)$.
3. $\text{largo}((\varphi \star \psi)) = 3 + \text{largo}(\varphi) + \text{largo}(\psi)$, con $\varphi, \psi \in L(P)$ y $\star \in \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$.

Sintaxis de la Lógica proposicional

Ejercicio

Similarmente definimos $var(\varphi) : \mathcal{L}(P) \rightarrow \mathbb{N}$ como el número de ocurrencias de variables proposicionales según

1. $var(p) = 1$, con $p \in P$.
2. $var((\neg\varphi)) = var(\varphi)$, con $\varphi \in L(P)$.
3. $var((\varphi \star \psi)) = var(\varphi) + var(\psi)$, con $\varphi, \psi \in L(P)$ y $\star \in \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$.

Sintaxis de la Lógica proposicional

Ejercicio

Demostraremos que si φ no contiene el símbolo \neg , se cumple que

$$\text{largo}(\varphi) \leq 4 \cdot \text{var}(\varphi)^2$$

Usaremos inducción estructural.

- **BI:** $\text{largo}(p) = 1 \leq 4 = 4 \cdot \text{var}(p)^2$.
- **HI:** Supongamos que la propiedad se cumple para $\varphi, \psi \in L(P)$ tales que no tienen el símbolo \neg . Es decir,

$$\text{largo}(\varphi) \leq 4 \cdot \text{var}(\varphi)^2$$

$$\text{largo}(\psi) \leq 4 \cdot \text{var}(\psi)^2$$

- **TI:** Debemos probar la propiedad para $(\varphi \star \psi)$, i.e. que

$$\text{largo}((\varphi \star \psi)) \leq 4 \cdot \text{var}((\varphi \star \psi))^2$$

Sintaxis de la Lógica proposicional

Ejercicio

- **TI:** Debemos probar la propiedad para $(\varphi \star \psi)$, i.e. que

$$\text{largo}((\varphi \star \psi)) \leq 4 \cdot \text{var}((\varphi \star \psi))^2$$

Usando las definiciones anteriores,

$$\begin{aligned} \text{largo}((\varphi \star \psi)) &= 3 + \text{largo}(\varphi) + \text{largo}(\psi) & () \\ &\leq 3 + 4 \cdot \text{var}(\varphi)^2 + 4 \cdot \text{var}(\psi)^2 & () \\ &= 3 + 4(\text{var}(\varphi)^2 + \text{var}(\psi)^2) & () \\ &= 3 + 4((\text{var}(\varphi) + \text{var}(\psi))^2 - 2 \cdot \text{var}(\varphi) \cdot \text{var}(\psi)) & () \\ &= 3 - 8 \cdot \text{var}(\varphi) \cdot \text{var}(\psi) + 4 \cdot (\text{var}(\varphi) + \text{var}(\psi))^2 & () \end{aligned}$$

Como $\text{var}(\theta) \geq 1$ para cualquier $\theta \in L(P)$, tenemos que

$8 \cdot \text{var}(\varphi) \cdot \text{var}(\psi) \geq 8$ y por lo tanto $3 - 8 \cdot \text{var}(\varphi) \cdot \text{var}(\psi) \leq 0$.

Finalmente, aplicando esta última desigualdad obtenemos que

$\text{largo}((\varphi \star \psi)) \leq 4 \cdot \text{var}((\varphi \star \psi))^2$ como queríamos demostrar.

Por inducción estructural, se sigue que la propiedad es cierta para toda fórmula que no contiene \neg . □

Sintaxis de la Lógica proposicional

Ejercicio (Propuesto ★)

¿Qué pasa si contiene el símbolo \neg ?

Como la regla que permite ocupar el conectivo \neg no agrega variables pero sí aumenta el largo, podríamos ocuparla y aumentar arbitrariamente el largo de una fórmula sin aumentar el número de variables, con lo que la propiedad no se cumpliría luego de algún número de \neg agregadas. Una idea para limitar esto es no permitir el uso de más de una negación; i.e., no permitir fórmulas del tipo $(\neg(\neg\varphi))$ y sucesivas. Esto se fundamenta más adelante.

Objetivos de la clase

- Demostrar propiedades sintácticas en lógica proposicional
- Conocer la semántica proposicional
- Demostrar equivalencias lógicas sencillas

Outline

Obertura

Semántica en lógica proposicional

Epílogo

Semántica de la lógica proposicional

Ya sabemos construir y verificar fórmulas bien formadas en lógica proposicional

Pero necesitamos determinar si una fórmula es **verdadera** o **falsa**

- ¿Una fórmula siempre tiene un mismo valor de verdad?
- ¿De qué depende su valor de verdad?

La **semántica** se preocupa del **significado** de los símbolos que presentamos en la **sintaxis**

Antes de la semántica, las fórmulas son solo secuencias de símbolos **sin significado** en términos de valor de verdad

Semántica de la lógica proposicional

Definición

Sea P un conjunto de variables proposicionales. Una **valuación** o **asignación de verdad** de las variables de P es una función $\sigma : P \rightarrow \{0, 1\}$

Notemos que

- 0 representa el valor de verdad **falso**
- 1 representa **verdadero**
- la valuación solo asigna valor de verdad a variables (fórmulas atómicas)
- Si $|P| = n$, existen 2^n valuaciones diferentes para P

¿Cómo podemos extender el valor de verdad a fórmulas compuestas?

Semántica de la lógica proposicional

Definición

Sea P un conjunto y $\sigma : P \rightarrow \{0, 1\}$ una valuación de las variables de P . Se define la **valuación extendida** $\hat{\sigma} : \mathcal{L}(P) \rightarrow \{0, 1\}$ según

- Si $\varphi = p$ con $p \in P$, entonces $\hat{\sigma}(\varphi) = \sigma(p)$
- **Semántica de la negación.** Si $\varphi = (\neg\psi)$ para $\psi \in \mathcal{L}(P)$, entonces

$$\hat{\sigma}(\varphi) = \begin{cases} 1 & \text{si } \hat{\sigma}(\psi) = 0 \\ 0 & \text{si } \hat{\sigma}(\psi) = 1 \end{cases}$$

- **Semántica de la conjunción.** Si $\varphi = (\psi_1 \wedge \psi_2)$ para $\psi_1, \psi_2 \in \mathcal{L}(P)$, entonces

$$\hat{\sigma}(\varphi) = \begin{cases} 1 & \text{si } \hat{\sigma}(\psi_1) = 1 \text{ y } \hat{\sigma}(\psi_2) = 1 \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

¡Le estamos dando **significado** a los conectivos lógicos!

Semántica de la lógica proposicional

Definición (cont.)

- **Semántica de la disyunción.** Si $\varphi = (\psi_1 \vee \psi_2)$ para $\psi_1, \psi_2 \in \mathcal{L}(P)$, entonces

$$\hat{\sigma}(\varphi) = \begin{cases} 0 & \text{si } \hat{\sigma}(\psi_1) = 0 \text{ y } \hat{\sigma}(\psi_2) = 0 \\ 1 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

- **Semántica de la implicancia.** Si $\varphi = (\psi_1 \rightarrow \psi_2)$ para $\psi_1, \psi_2 \in \mathcal{L}(P)$, entonces

$$\hat{\sigma}(\varphi) = \begin{cases} 0 & \text{si } \hat{\sigma}(\psi_1) = 1 \text{ y } \hat{\sigma}(\psi_2) = 0 \\ 1 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

- **Semántica de la doble implicancia.** Si $\varphi = (\psi_1 \leftrightarrow \psi_2)$ para $\psi_1, \psi_2 \in \mathcal{L}(P)$, entonces

$$\hat{\sigma}(\varphi) = \begin{cases} 1 & \text{si } \hat{\sigma}(\psi_1) = \hat{\sigma}(\psi_2) \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

Por simplicidad usaremos σ en vez de $\hat{\sigma}$

Semántica de la lógica proposicional

Ejercicio

Dado $P = \{p, q\}$ y la valuación $\sigma : P \rightarrow \{0, 1\}$ dada por

$$\sigma(p) = 1 \quad \sigma(q) = 0$$

determine el valor de verdad de $\sigma(\varphi)$ para $\varphi = ((\neg(\neg p)) \leftrightarrow ((\neg p) \wedge q))$.

Visualizando la semántica: mundos posibles

Cada valuación describe un **mundo posible**. Podemos representarlos de forma exhaustiva en **tablas de verdad**

p	q	φ
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

- Cada fila representa una valuación específica (un mundo posible)
- Cada columna muestra en qué mundos es verdadera una fórmula φ

Una fórmula queda determinada semánticamente por su tabla de verdad: sabemos dónde (en qué σ) es verdadera/falsa

Visualizando la semántica: mundos posibles

Consideremos los conectivos básicos y sus tablas de verdad

p	q	$(\neg p)$	$(p \wedge q)$	$(p \vee q)$	$(p \rightarrow q)$	$(p \leftrightarrow q)$
0	0	1	0	0	1	1
0	1	1	0	1	1	0
1	0	0	0	1	0	0
1	1	0	1	1	1	1

Ejercicio

Considere un conjunto de variables proposicionales $P = \{p_1, \dots, p_n\}$.

- ¿Cuántas valuaciones diferentes existen para variables en P ?
- ¿Cuántas tablas de verdad diferentes hay en $\mathcal{L}(P)$?

Los números 2^n y 2^{2^n} nos acompañarán por siempre en computación

Visualizando la semántica: mundos posibles

Consideremos los conectivos básicos y sus tablas de verdad

p	q	$(\neg p)$	$(p \wedge q)$	$(p \vee q)$	$(p \rightarrow q)$	$(p \leftrightarrow q)$
0	0	1	0	0	1	1
0	1	1	0	1	1	0
1	0	0	0	1	0	0
1	1	0	1	1	1	1

Comparemos con una fórmula particular $\varphi = (\neg((\neg p) \wedge (\neg q)))$

p	q	φ
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

¿Se parece a alguna tabla de verdad conocida?

Equivalencia lógica

La visualización anterior sugiere la existencia de fórmulas con sintaxis diferente, pero misma semántica

Definición

Dos fórmulas $\varphi, \psi \in \mathcal{L}(P)$ son **lógicamente equivalentes** si para toda valuación σ , se tiene que $\sigma(\varphi) = \sigma(\psi)$, denotándolo como $\varphi \equiv \psi$.

Las fórmulas equivalentes comparten semántica teniendo diferente sintaxis

Equivalencia lógica

Ejemplo

Demostremos que

$$(p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r)$$

Para esto, podemos mostrar las tablas de verdad de ambas fórmulas con variables en $P = \{p, q, r\}$

p	q	r	$(p \wedge q) \wedge r$	$p \wedge (q \wedge r)$
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	0	0
0	1	1	0	0
1	0	0	0	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

Como sus tablas de verdad son iguales, concluimos que son equivalentes.

Más aún, este resultado muestra que el conectivo \wedge es **asociativo**

Equivalencia lógica

Mediante tablas de verdad se prueba una serie de **leyes de equivalencia**

Proposición (leyes de equivalencia)

Para fórmulas proposicionales $\varphi, \psi, \theta \in \mathcal{L}(P)$ se cumple

1. Doble negación

$$\neg(\neg\varphi) \equiv \varphi$$

2. Leyes de De Morgan

$$\neg(\varphi \wedge \psi) \equiv (\neg\varphi) \vee (\neg\psi)$$

$$\neg(\varphi \vee \psi) \equiv (\neg\varphi) \wedge (\neg\psi)$$

3. Conmutatividad

$$\varphi \wedge \psi \equiv \psi \wedge \varphi$$

$$\varphi \vee \psi \equiv \psi \vee \varphi$$

Equivalencia lógica

Proposición (leyes de equivalencia)

Para fórmulas proposicionales $\varphi, \psi, \theta \in \mathcal{L}(P)$ se cumple

4. Asociatividad

$$\varphi \wedge (\psi \wedge \theta) \equiv (\varphi \wedge \psi) \wedge \theta$$

$$\varphi \vee (\psi \vee \theta) \equiv (\varphi \vee \psi) \vee \theta$$

5. Distributividad

$$\varphi \wedge (\psi \vee \theta) \equiv (\varphi \wedge \psi) \vee (\varphi \wedge \theta)$$

$$\varphi \vee (\psi \wedge \theta) \equiv (\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \theta)$$

6. Idempotencia

$$\varphi \wedge \varphi \equiv \varphi$$

$$\varphi \vee \varphi \equiv \varphi$$

Equivalencia lógica

Proposición (leyes de equivalencia)

Para fórmulas proposicionales $\varphi, \psi, \theta \in \mathcal{L}(P)$ se cumple

7. Absorción

$$\varphi \wedge (\varphi \vee \psi) \equiv \varphi$$

$$\varphi \vee (\varphi \wedge \psi) \equiv \varphi$$

8. Implicancia material

$$\varphi \rightarrow \psi \equiv (\neg\varphi) \vee \psi$$

9. Doble implicancia

$$\varphi \leftrightarrow \psi \equiv (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$$

Demuestre las leyes enunciadas.

¿Se puede demostrar que \rightarrow es asociativo?

Consideraciones...

Hoy estudiamos la versión formal de la sintaxis en $\mathcal{L}(P)$. Desde ahora

- Omitiremos paréntesis externos
- Omitiremos paréntesis asociativos
- Omitiremos cualquier paréntesis que no produzca ambigüedad
- Usaremos operadores generalizados por simplicidad:

$$\bigvee_{i=1}^n \varphi_i = \varphi_1 \vee \cdots \vee \varphi_n$$

$$\bigwedge_{i=1}^n \varphi_i = \varphi_1 \wedge \cdots \wedge \varphi_n$$

¿Por qué es ilegal usar los operadores generalizados con $n = \infty$?

Outline

Obertura

Semántica en lógica proposicional

Epílogo

Objetivos de la clase

- Demostrar propiedades sintácticas en lógica proposicional
- Conocer la semántica proposicional
- Demostrar equivalencias lógicas sencillas