

Introducción a la Programación

Prof. Agustín Gravano

Primer semestre de 2022

Clase teórica 8: Lógica proposicional

Condicionales

if *CONDICIÓN1*:

BLOQUE1

elif *CONDICIÓN2*:

BLOQUE2

else:

BLOQUE3

CONDICIÓN1/2 son expresiones de tipo bool.

BLOQUE1/2/3 son bloques de código.

BLOQUE1 se ejecuta si *CONDICIÓN1* es **verdadera**.

BLOQUE2 se ejecuta si *CONDICIÓN1* es **falsa** y además *CONDICIÓN2* es **verdadera**.

BLOQUE3 se ejecuta si *CONDICIÓN1* y *CONDICIÓN2* son **falsas**.

Ejemplo:

```
1  def f(n:int):  
2      ''' Imprime una descripción del número n. '''  
3      if n > 5:  
4          print(n, 'es mayor que 5.')  
5      elif n == 5:  
6          print(n, 'es igual a 5.')  
7      else:  
8          print(n, 'es menor que 5.')
```

Tipo de datos `bool`

La condición de los condicionales es una expresión de tipo `bool` (o una expresión *booleana*, o de tipo *lógico*).

Hay dos valores de verdad posibles: `verdadero` (True) y `falso` (False).

Operaciones: `Negación` (not), `conjunción` (and) y `disyunción` (or).

Estas operaciones se definen mediante **tablas de verdad**:

p	not p
True	False
False	True

p	q	p and q	p or q
True	True	True	True
True	False	False	True
False	True	False	True
False	False	False	False

Ejemplo: `len('hola')>1 and not (1+1==3)`

Lógica proposicional

Si es martes o es jueves, y además no está lloviendo, salgo a correr.

$\left. \begin{array}{l} \text{es martes} \\ \text{es jueves} \\ \text{está lloviendo} \end{array} \right\}$ Proposiciones que toman valor Verdadero o Falso.

Las representamos mediante variables proposicionales (p, q, r, s, t, \dots):

$\underbrace{\text{es martes}}_p \text{ o } \underbrace{\text{es jueves}}_q, \text{ y además no } \underbrace{\text{está lloviendo}}_r$

Por último, usamos los operadores lógicos (\vee, \wedge, \neg) para obtener una fórmula en lógica proposicional:

$$(p \vee q) \wedge \neg r$$

Símbolos:

	Verdadero	Falso	Negación	Conjunción	Disyunción
Python	True	False	not	and	or
Lógica	V	F	\neg	\wedge	\vee

Lógica proposicional · Gramática

Símbolos: $V, F, \neg, \wedge, \vee, (,), p, q, r, s, \dots$

Reglas para construir expresiones o fórmulas bien formadas (FBF):

1. Los valores V y F y las variables proposicionales p, q, r, \dots son FBF.
2. Si ϕ es una FBF, entonces también lo son: $\neg\phi$ y (ϕ)
3. Si ϕ y ψ son FBF, entonces también lo son: $\phi \wedge \psi$ y $\phi \vee \psi$
4. Solo son FBF aquellas expresiones que puedan generarse mediante las reglas anteriores en un número finito de pasos.

Ejemplos:

p ✓

$\neg\neg\neg p$ ✓

$((p))$ ✗ (falta paréntesis)

$p \vee \neg p$ ✓

$\neg\phi$ ✗ (ϕ no es un símbolo válido)

$(p \vee q) \wedge \neg F$ ✓

$((((F))))$ ✓

$(p \vee q) \wedge \neg(r \vee \neg q)$ ✓

Precedencia de operadores lógicos: Al evaluar una expresión, cuando no haya paréntesis para desambiguar, se resuelve en este orden: \neg, \wedge, \vee .

Lógica proposicional

Las **tablas de verdad** definen el comportamiento de los operadores lógicos. Determinan qué devuelven a partir de cada entrada posible.

p	$\neg p$
V	F
F	V

p	q	$p \wedge q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

p	q	$p \vee q$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

Lógica proposicional · Propiedades

A partir de las definiciones de los operadores lógicos \neg , \wedge y \vee , podemos demostrar que se cumplen ciertas propiedades en la lógica proposicional.

Por ejemplo, intentemos demostrar que $p = \neg\neg p$ es cierto para todo valor de p (esto se conoce como **dobles negación**).

Construimos la tabla de verdad para estas expresiones:

p	$\neg p$	$\neg\neg p$
V	F	V
F	V	F
\uparrow		\uparrow

Las columnas correspondientes a p y a $\neg\neg p$ son idénticas.

Por lo tanto, concluimos que esas dos expresiones son equivalentes. \square

Lógica proposicional · Propiedades

Ahora queremos demostrar que $\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$ vale para todo valor de p y q .

Construimos la tabla de verdad para estas expresiones:

p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \vee \neg q$
V	V	V	F	F	F	F
V	F	F	V	F	V	V
F	V	F	V	V	F	V
F	F	F	V	V	V	V
			↑			↑

Las columnas correspondientes a $\neg(p \wedge q)$ y a $\neg p \vee \neg q$ son idénticas.

Por lo tanto, concluimos que esas dos expresiones son equivalentes. \square

La propiedad $\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$, junto con la propiedad muy parecida $\neg(p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$, se conocen como **Leyes de De Morgan**.

Lógica proposicional · Propiedades de la conjunción \wedge

Identidad: $p \wedge V = p$

Nulo: $p \wedge F = F$

Idempotencia: $p \wedge p = p$

Inverso: $p \wedge \neg p = F$ (Contradicción)

Conmutatividad: $p \wedge q = q \wedge p$

Asociatividad: $(p \wedge q) \wedge r = p \wedge (q \wedge r)$

Distributividad: $p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$

Absorción: $p \wedge (p \vee q) = p$

De Morgan: $\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$

Lógica proposicional · Propiedades de la disyunción \vee

Identidad: $p \vee F = p$

Nulo: $p \vee V = V$

Idempotencia: $p \vee p = p$

Inverso: $p \vee \neg p = V$ (Tercero excluido)

Conmutatividad: $p \vee q = q \vee p$

Asociatividad: $(p \vee q) \vee r = p \vee (q \vee r)$

Distributividad: $p \vee (q \wedge r) = (p \vee q) \wedge (p \vee r)$

Absorción: $p \vee (p \wedge q) = p$

De Morgan: $\neg(p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$

Lógica proposicional · Reducción de expresiones

Queremos reducir la siguiente expresión usando las propiedades vistas:

$$(\neg(\neg p \wedge q) \wedge r) \vee (p \wedge \neg r) \vee \neg(q \vee r)$$

$$(\neg(\neg p \wedge q) \wedge r) \vee (p \wedge \neg r) \vee (\neg q \wedge \neg r)$$

(por De Morgan)

$$(\neg(\neg p \wedge q) \wedge r) \vee ((p \vee \neg q) \wedge \neg r)$$

(por propiedad distributiva)

$$((p \vee \neg q) \wedge r) \vee ((p \vee \neg q) \wedge \neg r)$$

(por De Morgan)

$$(p \vee \neg q) \wedge (r \vee \neg r)$$

(por propiedad distributiva)

$$(p \vee \neg q) \wedge V$$

(por tercero excluido)

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

(por identidad)

Concluimos así que $(\neg(\neg p \wedge q) \wedge r) \vee (p \wedge \neg r) \vee \neg(q \vee r)$ y $(p \vee \neg q)$ son dos expresiones equivalentes.

Identidad	$p \wedge V = p$	$p \vee F = p$
Nulo	$p \wedge F = F$	$p \vee V = V$
Idempotencia	$p \wedge p = p$	$p \vee p = p$
Inverso	$p \wedge \neg p = F$	$p \vee \neg p = V$
Conmutatividad	$p \wedge q = q \wedge p$	$p \vee q = q \vee p$
Asociatividad	$(p \wedge q) \wedge r = p \wedge (q \wedge r)$	$(p \vee q) \vee r = p \vee (q \vee r)$
Distributividad	$p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	$p \vee (q \wedge r) = (p \vee q) \wedge (p \vee r)$
Absorción	$p \wedge (p \vee q) = p$	$p \vee (p \wedge q) = p$
De Morgan	$\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$	$\neg(p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$

Repaso de la clase de hoy

- ▶ Lógica proposicional: símbolos, fórmulas bien formadas.
- ▶ Demostración de propiedades mediante tablas de verdad.
- ▶ Propiedades; reducción de expresiones.

Bibliografía complementaria:

- ▶ “Las Raíces y los Frutos: Temas de Filosofía de la Ciencia”, J. Paruelo & H. Miguel. **Sección 4: Lógica** (páginas 12-15). Disponible digitalmente en la Biblioteca UTDT: <https://elibro.net/es/ereader/utdt/165568?page=12>
Describe la lógica proposicional como una herramienta útil para representar el razonamiento humano.

Con lo visto, ya pueden resolver toda la Guía de Ejercicios 3.

Presten atención a cómo funciona la [evaluación por cortocircuito](#) de expresiones lógicas en Python, tema explicado en la guía.