

Implicaciones y derivaciones lógicas

- Un argumento lógico consta de una serie de premisas de las que se desprende una conclusión.
- Si siempre que las premisas sean verdaderas, la conclusión es verdadera, se dice que el argumento es **válido**. De lo contrario es una **falacia**.

Ejemplo: *Modus ponens*

| | |
|-------|-------------------|
| 1. | P |
| 2. | $P \rightarrow Q$ |
| <hr/> | |
| 3. | Q |

Notación

- Cuando un argumento es válido se usa el símbolo \models , para indicar que la conclusión se sigue de las premisas.

Ejemplo:

$$P, P \rightarrow Q \models Q$$

(Observar que una tautología es un razonamiento lógico válido sin premisas).

Implicaciones y Equivalencias

- Si $A \rightarrow B$ es una tautología, entonces se dice que A implica lógicamente a B y se representa $A \Rightarrow B$
- Si $A \leftrightarrow B$ es una tautología, entonces $A \equiv B$, y las implicaciones $A \rightarrow B$, $B \rightarrow A$ son implicaciones lógicas.

Ejemplos

- Ejemplo 1: Dada la equivalencia $(P \vee Q) \wedge (\neg P \vee Q) \equiv Q$, se desprende que

$$(P \vee Q) \wedge (\neg P \vee Q) \Rightarrow Q$$

- Ejemplo 2: Ley de adición

$$P \Rightarrow (P \vee Q)$$

- Ejemplo 3: Ley de simplificación

$$(P \wedge Q) \Rightarrow P$$

Demostración de validez mediante tabla de verdad

Un argumento lógico es válido, si las premisas implican lógicamente la conclusión

$$A_1, A_2, \dots, A_n \models C$$

en otras palabras, si la expresión lógica

$$A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n \rightarrow C$$

es una tautología

Ejemplo: *Silogismo hipotético*

$$P \rightarrow R, Q \rightarrow R \models P \rightarrow R$$

Ejemplo: *Modus Tollens*

| | |
|-------|-------------------|
| 1. | $P \rightarrow Q$ |
| 2. | $\neg Q$ |
| <hr/> | |
| 3. | $\neg P$ |

Ejemplo: *Una falacia*

| | |
|-------|------------|
| 1. | $P \vee Q$ |
| 2. | P |
| <hr/> | |
| 3. | P |

Ejemplo: *Ley de casos*

$$A \rightarrow B, \neg A \rightarrow B \models B$$

Derivaciones o demostraciones

En lugar de construir una tabla de verdad, muchos argumentos son en realidad una secuencia de argumentos compuestos, donde cada argumento es la premisa para el siguiente

Ejemplo

Sea la sentencia:

if $X > \text{Max}$ **then** $X = \text{Max}$

demostrar que después de la ejecución es imposible que $X > \text{Max}$.

Definamos las siguientes proposiciones:

- P : $X > \text{Max}$ antes de la ejecución
- Q : $X = \text{Max}$ después de la ejecución
- R : $X > \text{Max}$ después de la ejecución

Sentencia “**if**”

- Observar que $P \rightarrow Q$ es siempre verdadero.
- De forma similar, $Q \rightarrow \neg R$ es siempre verdadero.
- Por lo tanto se puede construir el siguiente silogismo hipotético:

| | |
|-------|------------------------|
| 1. | $P \rightarrow Q$ |
| 2. | $Q \rightarrow \neg R$ |
| <hr/> | |
| 3. | $P \rightarrow \neg R$ |

Sentencia “**if**” (2)

- También se tiene la siguiente premisa

$$\neg P \rightarrow \neg R$$

- Finalmente, dadas las premisas $P \rightarrow \neg R$ y $\neg P \rightarrow \neg R$, se puede aplicar la *ley de casos* para obtener

$$\neg R$$

Sistemas de derivaciones

- Dado un conjunto de reglas de inferencia L , una derivación es una lista de implicaciones lógicas obtenidas mediante estas reglas.
- Para la construcción de la derivación se siguen estos pasos en general
 - 1) Se parte de una lista vacía.
 - 2) Se agregan las premisas iniciales.
 - 3) Se agregan las conclusiones obtenidas de las premisas existentes utilizando las reglas de L , hasta llegar a la conclusión.

Reglas de inferencia

| | |
|---------------------------------|--|
| Ley de combinación | $A, B \models A \wedge B$ |
| Ley de simplificación | $A \wedge B \models B$ $A \wedge B \models A$ |
| Ley de adición | $A \models A \vee B$ $B \models A \vee B$ |
| Modus ponens | $A, A \rightarrow B \models B$ |
| Modus tollens | $\neg B, A \rightarrow B \models \neg A$ |
| Silogismo hipotético | $A \rightarrow B, B \rightarrow C \models A \rightarrow C$ |
| Silogismo disyuntivo | $A \vee B, \neg A \models B$ |
| Ley de casos | $A \rightarrow B, \neg A \rightarrow B \models B$ |
| Eliminación de la equivalencia | $A \leftrightarrow B \models A \rightarrow B$ $A \leftrightarrow B \models B \rightarrow A$ |
| Introducción de la equivalencia | $A \rightarrow B, B \rightarrow A \models A \leftrightarrow B$ |
| Ley de la inconsistencia | $A, \neg A \models B$ |

Sistema de derivaciones válidos y completos

- No debe ser posible demostrar una ***falacia*** dentro de un sistema de derivación válido.
- El sistema es completo si es posible demostrar toda conclusión que se derive lógicamente de las premisas.

Teorema de la deducción

- Para demostrar que $A \rightarrow B$, se suele utilizar el siguiente argumento:
 - 1) Se supone A y se añade A a las premisas.
 - 2) Se demuestra B utilizando A si es necesario.
 - 3) Se prescinde de A , lo cual significa que A no es necesariamente verdadera, y se escribe $A \rightarrow B$.

Ejemplo: Demostración del silogismo hipotético.

Teorías, Axiomas, Teoremas

- Una **teoría** es el conjunto de premisas y conclusiones que se derivan de ellas.
- Las premisas de una teoría se denominan **axiomas** o **postulados**.
- Todas las conclusiones que pueden derivarse a partir de los axiomas se denominan **teoremas**. Teoremas intermedios suelen denominarse **lemas**, y conclusiones posteriores **corolarios**.

Ejemplo: Postulados de Euclides

- 1) Entre dos puntos se puede trazar un segmento de recta.
- 2) Un segmento de recta se puede extender indefinidamente en ambas direcciones.
- 3) Dado un segmento de recta, se puede trazar un círculo usando el segmento como radio y un extremo como centro.
- 4) Todos los ángulos rectos son congruentes.
- 5) Si dos líneas intersectan una tercera y la suma de los ángulos interiores es menor a dos rectos, entonces las dos líneas eventualmente se intersectan.