

Sia  $L = \{R\}$ , con  $R$  simbolo relazionale binario.

## Definizione

Una  $L$ -struttura  $\mathcal{G} = (G, R^{\mathcal{G}})$  si dice anche *grafo diretto* (*directed graph*), o *digrafo*.

## Esempi:

- 1  $(\mathbb{N}, \leq)$
- 2  $(\mathbb{N}, |)$
- 3  $\mathcal{G} = (G, R^{\mathcal{G}})$ , dove
  - $G = \{a, b, c, d, e\}$
  - $R^{\mathcal{G}} = \{(a, b), (a, c), (b, b), (b, c), (c, a), (e, d)\}$
- 4 ...

In un grafo diretto  $\mathcal{G} = (G, R^{\mathcal{G}})$  gli elementi di  $G$  si chiamano *nodi*, gli elementi di  $R^{\mathcal{G}}$  si chiamano *lati*, o *archi*.

Il grafo diretto si può rappresentare disegnando i suoi nodi e, dati due nodi  $u, v$ , una freccia da  $u$  a  $v$  se  $(u, v) \in R^{\mathcal{G}}$ .

**Esercizio:** Rappresentare i grafi diretti dell'esempio precedente.

Un grafo diretto si può anche rappresentare con una *matrice d'incidenza*: una tabella a doppia entrata dove le righe e colonne sono etichettate con i nodi del grafo. Nell'entrata che si trova nella riga etichettata  $u$  e nella colonna etichettata  $v$  c'è:

$$\begin{cases} 0 & \text{se } (u, v) \notin R^G \\ 1 & \text{se } (u, v) \in R^G \end{cases}$$

**Esempio.** Per il grafo  $\mathcal{G} = (G, R^{\mathcal{G}})$  dell'esempio precedente, la matrice d'incidenza è:

$$\begin{array}{c} a \quad b \quad c \quad d \quad e \\ \begin{array}{l} a \\ b \\ c \\ d \\ e \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \end{array}$$

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\exists x \forall y (Q(x, y) \vee Q(y, x)) \wedge \exists x \forall y \neg Q(x, y) \rightarrow \forall x (\exists y Q(x, y) \rightarrow Q(x, x)),$$

dove  $Q$  è simbolo relazionale binario.

Dimostrare che  $\varphi$  è soddisfacibile ma non valido, disegnando un grafo diretto  $\mathcal{G}$  tale che  $\mathcal{G} \models \varphi$  e un grafo diretto  $\mathcal{H}$  tale che  $\mathcal{H} \not\models \varphi$ .

Sia  $L = \{R\}$  con  $R$  simbolo relazione binario.

## Definizione

Una  $L$  struttura  $\mathcal{G} = (G, R^{\mathcal{G}})$  è un *grafo* (o *grafo non diretto*) se  $R^{\mathcal{G}}$  è una relazione antiriflessiva e simmetrica, cioè

$$\mathcal{G} \models \forall x \neg R(x, x) \quad \text{e} \quad \mathcal{G} \models \forall x \forall y (R(x, y) \rightarrow R(y, x))$$

**Nota.** La terminologia è infelice: ogni grafo (non diretto) è un grafo diretto!

**Esempio.**  $\mathcal{G} = (G, R^{\mathcal{G}})$  è un grafo, dove:

- $G = \{a, b, c, d\}$
- $R^{\mathcal{G}} = \{(a, c), (a, d), (b, c), (c, a), (c, b), (d, a)\}$

Se  $u, v$  sono nodi di un grafo tali che  $(u, v)$  è un lato (e quindi anche  $(v, u)$  lo è),  $u, v$  si dicono *adiacenti*.

Poiché in un grafo se  $(u, v)$  è un lato, anche  $(v, u)$  lo è, un grafo si può rappresentare con un tratto di linea che unisce ogni coppia di nodi adiacenti.

**Esercizio.** Disegnare il grafo  $\mathcal{G}$  dell'esempio precedente.

Una matrice di incidenza è la matrice di incidenza di un grafo se e solo se:

- ha diagonale nulla ( $\mathcal{G} \models \forall x \neg R(x, x)$ )
- è *simmetrica*, cioè l'entrata della riga  $u$  e colonna  $v$  è uguale all'entrata della riga  $v$  e colonna  $u$  ( $\mathcal{G} \models \forall x \forall y (R(x, y) \rightarrow R(y, x))$ )

**Esercizio.** Scrivere la matrice d'incidenza del grafo  $\mathcal{G}$  dell'esempio precedente.



## Definizioni

Sia  $\mathcal{G} = (G, R^{\mathcal{G}})$  un grafo.

- Un *cammino* in  $\mathcal{G}$  è una sequenza di nodi  $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1}, a_n)$  tale che  $a_0 R^{\mathcal{G}} a_1 R^{\mathcal{G}} \dots R^{\mathcal{G}} a_{n-1} R^{\mathcal{G}} a_n$
- Un *ciclo* in  $\mathcal{G}$  è un cammino  $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1}, a_n)$  tale che:
  - $n \geq 3$
  - $a_0, a_1, \dots, a_{n-1}$  sono tutti distinti
  - $a_n = a_0$
- Il grafo  $\mathcal{G}$  si dice *connesso* se per ogni coppia di nodi distinti  $u, v$  esiste un cammino che parte da  $u$  e finisce in  $v$
- Il grafo  $\mathcal{G}$  si dice *aciclico* (o *albero*) se non ha cicli
- Il grafo  $\mathcal{G}$  si dice *completo* se ogni nodo è adiacente a ogni altro nodo, cioè  $\mathcal{G} \models \forall x \forall y (x \neq y \rightarrow R(x, y))$

**Nota.** Non esiste alcun enunciato del prim'ordine che definisca che un grafo è aciclico o che è connesso. In altre parole, non esiste alcun enunciato del prim'ordine  $\varphi$  tale che, dato un qualunque grafo  $\mathcal{G}$ :

$\mathcal{G} \models \varphi$  se e solo se  $\mathcal{G}$  è connesso

Sull'insieme  $A$  dei numeri naturali maggiori o uguali a 2 si consideri la relazione  $R$  definita da

$$R(n, m) \Leftrightarrow n, m \text{ sono primi fra loro.}$$

La relazione  $R$  definisce un grafo? Un grafo completo? Un grafo connesso?

1

Scrivere due enunciati  $F$  e  $G$  della logica proposizionale tali che  $\neg F \rightarrow G$  sia una tautologia, ma che  $G \rightarrow \neg F$  non lo sia.

2

Stabilire se l'insieme di formule

$$\{\neg P \rightarrow Q, \neg(\neg P \rightarrow \neg R), R \rightarrow P \vee \neg Q\}$$

è soddisfacibile.

3

Stabilire se l'insieme di formule

$$\{F \rightarrow \neg G \vee \neg H, H, \neg(G \rightarrow \neg F)\}$$

è soddisfacibile.

4

Si consideri l'enunciato

$$\varphi : \forall x(R(x) \rightarrow R(f(x, x)))$$

dove  $R$  è un simbolo relazionale unario ed  $f$  è un simbolo funzionale binario. Si determini se  $\varphi$  è sintatticamente ben formato, se è soddisfacibile e se è valido.

5

Sia  $\varphi$  la formula

$$\forall x \exists y (y \neq x \rightarrow y \neq y).$$

Riconoscere se si tratta di un enunciato. In caso affermativo trovare, se esistono, un modello per  $\varphi$  e uno per  $\neg\varphi$ .

6

Si consideri l'enunciato

$$\forall x (((P(x) \rightarrow P(x)) \rightarrow P(x)) \rightarrow (Q(x) \rightarrow P(x) \wedge Q(x))).$$

Determinare se  $P, Q$  sono simboli di relazione, di funzione o di costante.  
L'enunciato è soddisfacibile? È valido?

7

Si consideri l'enunciato

$$(\neg \exists x P(x) \rightarrow \exists x \neg Q(x)) \rightarrow (\exists x \neg P(x) \rightarrow \forall x Q(x)).$$

Determinare se  $P, Q$  sono simboli di relazione, di funzione o di costante.  
L'enunciato è soddisfacibile? È valido?

8

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\exists x (Q(x) \wedge \forall y P(x, y)) \wedge \neg \forall x (\forall y P(y, x) \rightarrow Q(x)) \wedge \exists x (R(x) \wedge \neg P(x, x))$$

dove  $Q, R$  sono simboli relazionali unari,  $P$  è simbolo relazionale binario.  
Giustificando la risposta, determinare se  $\varphi$  è soddisfacibile e se è valido.

9

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\forall x P(x) \wedge \exists x (Q(x) \rightarrow \neg P(x)) \rightarrow \forall x \neg Q(x).$$

Trovare un modello per  $\varphi$  e un modello per  $\neg\varphi$ .

10

Si consideri l'enunciato  $\exists x Q(x) \wedge \exists x P(x) \rightarrow \exists x (P(x) \wedge Q(x))$ . È soddisfacibile? È valido?

11

Si consideri l'enunciato  $(\exists x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)) \rightarrow \exists x (P(x) \wedge Q(x))$ . È soddisfacibile? È valido?

12

Si consideri l'enunciato

$$\forall x \forall y (R(f(x, y)) \rightarrow R(x) \vee R(y)).$$

Determinare se è soddisfacibile e se è valido.

13

Si consideri l'enunciato

$$\varphi : \forall x \forall y \forall z \, f(x, y, z) = f(y, x, z)$$

dove  $f$  è un simbolo funzionale ternario. Si determini se  $\varphi$  è soddisfacibile e se è valido.

14

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\exists x \forall y (Q(x, y) \vee Q(y, x)) \wedge \exists x \forall y \neg Q(x, y) \rightarrow \forall x (\exists y Q(x, y) \rightarrow Q(x, x)),$$

dove  $Q$  è simbolo relazionale binario.

Giustificando adeguatamente la risposta, determinare se  $\varphi$  è soddisfacibile e se è valido.



15

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\forall x \forall y (R(f(x), f(y)) \rightarrow R(y, x))$$

dove  $R$  è un simbolo relazionale binario.

È soddisfacibile? È valido?

16

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\exists x \forall y (P(x, y) \wedge P(y, x)) \wedge \exists x \forall y \neg P(x, y),$$

dove  $P$  è simbolo relazionale binario.

Giustificando adeguatamente la risposta, determinare se  $\varphi$  è soddisfacibile e se è valido.

17

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\exists x \forall y (P(x, y) \vee P(y, x)) \wedge \exists x \forall y \neg P(x, y) \Rightarrow \forall x (\exists y P(x, y) \Rightarrow P(x, x)),$$

dove  $P$  è simbolo relazionale binario.

Giustificando adeguatamente la risposta, determinare se  $\varphi$  è soddisfacibile e se è valido.

18

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\exists x \forall y (Q(x, y) \vee Q(y, x)) \wedge \exists x \forall y \neg Q(x, y) \Rightarrow \forall x (\exists y Q(x, y) \Rightarrow Q(x, x)),$$

dove  $Q$  è simbolo relazionale binario.

Giustificando adeguatamente la risposta, determinare se  $\varphi$  è soddisfacibile e se è valido.

19

Sia  $\varphi$  l'enunciato

$$\forall x \exists y R(x, y) \wedge \neg \forall x P(x),$$

dove  $P$  è simbolo relazionale unario e  $R$  è simbolo relazionale binario.  
Giustificando la risposta, determinare se  $\varphi$  è soddisfacibile e se è valido.

20

Si consideri l'enunciato

$$\forall x \forall y \exists z (x \neq y \rightarrow R(x, y, z)),$$

dove  $R$  è un simbolo relazionale ternario.  
È soddisfacibile? È valido?

21

Si consideri l'enunciato

$$\forall x \exists y R(y, x) \wedge \exists y \forall x \neg R(y, x) \wedge \forall x \neg R(x, x),$$

dove  $R$  è un simbolo relazionale binario.

È soddisfacibile? È valido?