

# ARGOMENTI D'ESAME LOGICA E ALGEBRA 2

Dagli appunti del professor Paolo Sentinelli

Autori

PIETRO PIZZOCCHERI  
LORENZO BARDELLI

Document formatting by

LUCA ZANI

Politecnico di Milano  
A.Y. 2024/2025

© The authors. Some rights reserved.

This work is licensed under CC BY-NC-SA 4.0.

<http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/4.0/>

In particular, without the authors' permission, it is forbidden to make digital or printed copies to sell them.

DOCUMENT CREATED ON 8 GENNAIO 2025

DEVELOPED BY:

LUCA ZANI

PIETRO PIZZOCCHERI

LORENZO BARDELLI

# Indice

<b>1</b>	<b>Campi Finiti e Tensori</b>	<b>1</b>
1.1	I sottogruppi di un gruppo ciclico sono ciclici . . . . .	1
1.2	Un anello è un campo se e solo se i suoi ideali sono banali . . . . .	2
1.3	Teorema di isomorfismo per anelli commutativi . . . . .	3
1.4	Insieme degli ideali dell'anello $\mathbb{Z}$ e dell'anello $\mathbb{Z}_n$ . . . . .	4
1.5	Teorema cinese dei resti . . . . .	5
1.6	Costruzione di un campo finito di cardinalità $p^n$ . . . . .	6
1.7	Tutti i polinomi irriducibili di grado $n$ a coefficienti in $\mathbb{F}_p$ sono fattori di $X^{p^n} - X \in \mathbb{F}_p[X]$ . . . . .	7
1.8	Sottocampi di un campo finito . . . . .	8
1.9	Algoritmo di Berlekamp . . . . .	9
1.10	Rango di un tensore . . . . .	13
<b>2</b>	<b>Logica modale</b>	<b>15</b>
2.1	Sintassi della logica modale e semantica di Kripke . . . . .	15
2.1.1	Semantica . . . . .	15
2.1.2	Sintassi . . . . .	18
2.1.3	Semantica dei mondi possibili (semantica di Kripke) . . . . .	18
2.2	Esprimibilità della proprietà riflessiva . . . . .	20
2.3	Esprimibilità della proprietà simmetrica . . . . .	21
2.4	Esprimibilità della proprietà transitiva . . . . .	22
2.5	Morfismi di modelli + Lemma 1 . . . . .	23
2.6	Lemma 2 + Lemma 3 + Lemma 4 + non esprimibilità della proprietà antisimmetria . . . . .	25
2.7	Logiche modali normali, dimostrazioni, teoremi e validità della logica K . . . . .	27



# Capitolo 1

## Campi Finiti e Tensori

### 1.1 I sottogruppi di un gruppo ciclico sono ciclici

**TEOREMA 1.1** — di struttura per i gruppi ciclici. Sia  $G$  un gruppo ciclico. Allora ogni sottogruppo di  $G$  è ciclico.

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $g \in G$  tale che  $G = \langle g \rangle$ . La funzione  $\varphi : (\mathbb{Z}, +) \rightarrow G$  definita da  $\varphi(g) = g^n, \forall n \in \mathbb{Z}$  è un morfismo suriettivo di gruppi.

- a)  $G$  è infinito: allora  $\text{Ker}(f) = \{0\}$  e quindi  $\varphi$  è iniettivo. Dunque  $\varphi$  è un isomorfismo di gruppi. Tutti i sottogruppi di  $\mathbb{Z}$  sono ciclici.
- b)  $G$  è finito: sia  $H \subseteq G$  un sottogruppo. Allora  $\varphi^{-1}(H) := \{n \in \mathbb{Z} : \varphi(n) \in H\} \subseteq \mathbb{Z}$  è un sottogruppo di  $\mathbb{Z}$ , quindi esiste  $\varphi^{-1}(H) = \langle k \rangle$  con  $k \in \mathbb{N}$ .

La restrizione  $\varphi : k\mathbb{Z} \rightarrow H$  è un morfismo suriettivo di gruppi e

$$\varphi(hk) = \varphi(\underbrace{k + k + \dots + k}_{h \text{ volte}}) = \varphi(k)\varphi(k)\dots\varphi(k) = [\varphi(k)]^h \quad \forall h \in \mathbb{Z}$$

Quindi  $H = \langle \varphi(k) \rangle$ .

■

## 1.2 Un anello è un campo se e solo se i suoi ideali sono banali

**PROPOSIZIONE 1.2.** Sia  $A$  un anello commutativo e  $I \subseteq A$  un ideale. Allora:

- $I = A$  se e solo se  $I$  contiene un elemento invertibile
- $A$  è un campo sse i suoi unici ideali sono  $\langle 0 \rangle$  e  $A = \langle 1_A \rangle$

**DIMOSTRAZIONE.**

- se  $I = A$  allora  $1_A \in I$  e  $1_A$  è invertibile.

Sia  $u \in I$  un elemento invertibile.

Allora  $u^{-1} \in A$  e quindi  $1_A uu^{-1} \in I$ .

Ne segue che  $A = \langle 1_A \rangle \subseteq I$ . e quindi  $I = A$ .

- Sia  $A$  un campo e sia  $I \neq \langle 0 \rangle$ . se  $n \in I$  e  $x \neq 0$  allora  $x$  è invertibile e quindi  $I = A$  per il punto sopra.

Viceversa, se  $\langle 0 \rangle$  e  $A$  sono gli unici ideali di  $A$ , e se  $x \in A \setminus \{0\}$ , allora  $\langle x \rangle = \langle 1_A \rangle$ , ossia  $ax = 1_A$  per qualche  $a \in A$ . Quindi  $x$  è invertibile.

■

### 1.3 Teorema di isomorfismo per anelli commutativi

**TEOREMA 1.3 — di isomorfismo per gruppi abeliani.** Sia  $f : G_1 \rightarrow G_2$  un morfismo di gruppi abeliani. Allora esiste un morfismo iniettivo  $\varphi : G_1/Ker(f) \rightarrow G_2$  tale che il seguente diagramma è commutativo:

$$\begin{array}{ccc} G_1 & \xrightarrow{f} & G_2 \\ \pi \downarrow & \nearrow \varphi & \\ G_1/Ker(f) & & \end{array}$$

In particolare,  $G_1/Ker(f) \simeq Im(f)$ .

**DIMOSTRAZIONE.** L'assegnazione  $[g] \mapsto f(g), \forall g \in G$ , definisce una funzione  $\varphi : G_1/Ker(f) \rightarrow G_2$ . Infatti, se  $g' \sim g$ , ossia  $[g] = [g']$ , allora  $g = g' + h, h \in Ker(f)$ .

Dunque  $f(g) = f(g' + h) = f(g') + f(h) = f(g')$ . Poiché  $f$  è morfismo di gruppi, anche  $\varphi$  lo è.

Inoltre  $Ker(f) = \{[g] \in G_1/Ker(f) : \varphi([g]) = O_2\} = \{[g] \in G_1/Ker(f) : f(g) = O_2\} = [O_1]$ . Quindi  $\varphi$  è iniettiva.

Infine,  $\varphi : G_1/Ker(f) \rightarrow Im(f)$  è un morfismo di gruppi, iniettivo e suriettivo, quindi un isomorfismo. ■

**TEOREMA 1.4 — di isomorfismo per anelli commutativi.** Sia  $f : A \rightarrow B$  un morfismo di anelli commutativi. Allora esiste un morfismo iniettivo di anelli  $\Psi : A/Ker(f) \rightarrow B$  tale che il seguente diagramma è commutativo:

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ \pi \downarrow & \nearrow \Psi & \\ A/Ker(f) & & \end{array}$$

in particolare, se  $f$  è suriettivo, allora  $\Psi$  è un isomorfismo di anelli.

## 1.4 Insieme degli ideali dell'anello $\mathbb{Z}$ e dell'anello $\mathbb{Z}_n$

**PROPOSIZIONE 1.5.** L'insieme dei sottogruppi di  $(\mathbb{Z}, +)$  è  $\{n\mathbb{Z} : n \in \mathbb{N}\}$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $H \subseteq \mathbb{Z}$  un sottogruppo non banale. Sia  $k := \min(H_{>0})$  dove  $H_{>0} := \{h \in H : h > 0\}$ . Sia  $h \in H_{>0}, h \neq k$ .

Allora  $h > k$  e  $h = nk + r, n \in \mathbb{N}, 0 \leq r < k$ .

Dunque  $r = h - nk \in H \rightarrow r = 0$  per la minimalità di  $k$ . ■

**COROLLARIO 1.6.** L'insieme dei sottogruppi di  $\mathbb{Z}_n, n \in \mathbb{N}$  è:

$$\{\langle \bar{m} \rangle : \bar{m} \in \mathbb{Z}_n\}$$

**ESEMPIO.** Abbiamo già visto che ogni sottogruppo di  $(\mathbb{Z}, +)$  è del tipo  $n\mathbb{Z} = \{kn : k \in \mathbb{Z}\}$ , dove  $n \in \mathbb{N}$ .

Inoltre, se  $a \in \mathbb{Z}$  e  $x \in n\mathbb{Z}$ , ossia  $x = kn$  per qualche  $k \in \mathbb{Z}$ , si ha che  $ax = akn \in n\mathbb{Z}$ .

Quindi  $n\mathbb{Z}$  è un ideale di  $\mathbb{Z}, \forall n \in \mathbb{N}$ , e tutti gli ideali di  $\mathbb{Z}$  sono di questo tipo.



## 1.5 Teorema cinese dei resti

**TEOREMA 1.7 — Teorema cinese dei resti.** siano  $n_1, n_2, \dots, n_k \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$  tali che  $MCD\{n_i, n_j\} = 1$  per ogni  $1 \leq i, j \leq k, i \neq j$ .

Sia  $n := n_1 \cdot n_2 \cdot \dots \cdot n_k$ .

Allora la funzione

$$\Psi : \mathbb{Z}_n \rightarrow \mathbb{Z}_{n_1} \times \mathbb{Z}_{n_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_k}$$

che mappa

$$x \bmod n \mapsto (x \bmod n_1, x \bmod n_2, \dots, x \bmod n_k)$$

è un isomorfismo di anelli.

**DIMOSTRAZIONE.** vediamo prima di tutto che  $\Psi$  è un morfismo di anelli dove  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_{n_1} \times \mathbb{Z}_{n_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_k}$  è definita da  $f(x) = (x \bmod n_1, x \bmod n_2, \dots, x \bmod n_k) \forall x \in \mathbb{Z}$ .

•

$$\begin{aligned} f(a+b) &= ((a+b) \bmod n_1, \dots, (a+b) \bmod n_k) \\ &= (a \bmod n_1 + b \bmod n_1, \dots, a \bmod n_k + b \bmod n_k) \\ &= (a \bmod n_1, \dots, a \bmod n_k) + (b \bmod n_1, \dots, b \bmod n_k) \\ &= f(a) + f(b), \forall a, b \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

- $f(1) = (1 \bmod n_1, \dots, 1 \bmod n_k)$  e  $(1 \bmod n_1, \dots, 1 \bmod n_k)$  è l'unità del prodotto diretto di anelli  $\mathbb{Z}_{n_1} \times \mathbb{Z}_{n_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_k}$

•

$$\begin{aligned} f(a \cdot b) &= ((a \cdot b) \bmod n_1, \dots, (a \cdot b) \bmod n_k) \\ &= (a \bmod n_1 \cdot b \bmod n_1, \dots, a \bmod n_k \cdot b \bmod n_k) \\ &= (a \bmod n_1, \dots, a \bmod n_k) \cdot (b \bmod n_1, \dots, b \bmod n_k) \\ &= f(a) \cdot f(b), \forall a, b \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

Ora mostriamo che  $f$  è suriettivo:

sia  $(a_1 \bmod n_1, \dots, a_k \bmod n_k) \in \mathbb{Z}_{n_1} \times \mathbb{Z}_{n_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_k}$ .

Osserviamo che  $MCD\{n_i, n_1 n_2 \dots n_{i-1} n_{i+1} \dots n_k\} = 1, \forall 1 \leq i \leq k$ .

Quindi abbiamo le identità di Bézout:  $c_i n_i + b_i \frac{n}{n_i} = 1$  ossia  $u_i + v_i = 1$  dove  $u_i = c_i n_i \in \langle n_i \rangle$  e  $v_i = b_i \frac{n}{n_i} \in \langle \frac{n}{n_i} \rangle$ .

Definiamo  $x := a_1 v_1 + \dots + a_k v_k$  e abbiamo che  $f(x) = (a_1 \bmod n_1, \dots, a_k \bmod n_k)$ . infatti:

$$v_i \bmod n_j = \begin{cases} 0 & \text{se } i \neq j \\ 1 & \text{se } i = j \end{cases}$$

dal teorema di isomorfismo abbiamo che  $\mathbb{Z}/Ker(f) \simeq \mathbb{Z}_{n_1} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_k}$  come anelli. ma abbiamo che  $Ker(f) = \langle n_1 \rangle \cap \langle n_2 \rangle \cap \dots \cap \langle n_k \rangle = \langle mcm\{n_1, \dots, n_k\} \rangle = \langle n_1 n_2 \dots n_k \rangle$  dato che  $n_i$  e  $n_j$  sono coprimi  $\forall i \neq j$ .

Quindi  $\mathbb{Z}/Ker(f) = \mathbb{Z}/\langle n \rangle = \mathbb{Z}_n$  e l'isomorfismo  $\Psi : \mathbb{Z}_n \rightarrow \mathbb{Z}_{n_1} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_k}$  è quello dell'enunciato del teorema. ■

## 1.6 Costruzione di un campo finito di cardinalità $p^n$

**PROPOSIZIONE 1.8.** sia  $K$  un campo e  $P(X) \in K[X]$  un polinomio irriducibile. Allora l'anello quoziente  $K[X]/\langle P(X) \rangle$  è un campo.

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $[f] \in K[X]/\langle P(X) \rangle$  tale che  $[p] \neq [0]$  ossia  $p(X)$  non divide  $f(X)$ .

Dunque  $MCD\{f(X), p(X)\} = 1$  perchè  $p(X)$  è irriducibile.

Quindi abbiamo un'identità di Bézout  $a(X)f(X) + b(X)p(X) = 1$ .

Ossia  $[a(X)] = [f(X)]^{-1}$  in  $K[X]/\langle P(X) \rangle$ . ■

**PROPOSIZIONE 1.9.** Tutti e soli i polinomi irriducibili su  $\mathbb{F}_p$  di grado  $n$  dividono  $X^{p^n} - X \in \mathbb{F}_p[X]$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $P(X) \in \mathbb{F}_p[X]$  irriducibile di grado  $n$  e sia  $K := \mathbb{F}_p[Y]/\langle P(Y) \rangle$ .

Allora  $K$  ha  $p^n$  elementi che sono le radici di  $X^{p^n} - X \in K[X]$ .

Poichè  $Y \in K$  è una radice  $P(X) \in K[X]$ ,  $P(X)$  e  $X^{p^n} - X$  hanno una radice in comune in  $K$ , allora per il teorema di Ruffini hanno un fattore comune  $X - Y \in K[X]$ .

Quindi, poiché  $\mathbb{F}_p \subseteq K$  e  $MCD$  in  $\mathbb{F}_p = MCD$  in  $K[X] \implies P(X), X^{p^n} - X$  hanno  $MCD \neq 1$  in  $\mathbb{F}_p[X]$ .

Poiché  $P(X)$  è irriducibile in  $\mathbb{F}_p[X]$ ,  $P(X)$  divide  $X^{p^n} - X$ . ■

Adesso vogliamo costruire un isomorfismo di campi

$$f : \mathbb{F}_p[X]/\langle P(X) \rangle \rightarrow \mathbb{F}_p[X]/\langle Q(X) \rangle$$

Dove  $P(X), Q(X) \in \mathbb{F}_p[X]$  sono monici irriducibili di grado  $n$ .

Basta costruire un isomorfismo di anelli.

Infatti un morfismo di anelli che sono campi è iniettivo. Inoltre:

$$|\mathbb{F}_p[X]/\langle P(X) \rangle| = |\mathbb{F}_p[X]/\langle Q(X) \rangle| = p^n$$

Quindi tale morfismo è biunivoco, ossia è isomorfismo.

Si ha che, se  $y \in \mathbb{F}_p[Y]/\langle P(Y) \rangle$  allora  $P(X) \in \mathbb{F}_p[X]$  è il polinomio minimo di  $y$  su  $\mathbb{F}_p$ .

Quindi, se  $P(X)$  ha una radice in  $\mathbb{F}_p[Y]/\langle Q(Y) \rangle$ , possiamo usare la proposizione sull'estensione di morfismi di campi per definire il morfismo  $f$ , che sarà un isomorfismo. Infatti  $\mathbb{F}_p \subseteq \mathbb{F}_p[X]/\langle Q(X) \rangle$ .

Inoltre  $\mathbb{F}_p[X]/\langle P(X) \rangle = \mathbb{F}_p([X])$ , dove  $[X]$  è la classe di  $X$  in  $\mathbb{F}_p[X]/\langle P(X) \rangle$ .

Poiché  $\mathbb{F}_p[Y]/\langle Q(Y) \rangle$  è un campo di spezzamento di  $X^{p^n} - X$  e  $P(X)$  divide  $X^{p^n} - X$ , allora  $P(X)$  si fattorizza in fattori di grado 1 in  $\mathbb{F}_p[Y]/\langle Q(Y) \rangle$ .

Sia  $\beta \in \mathbb{F}_p[Y]/\langle Q(Y) \rangle$  tale che  $p(\beta) = 0$ .

Allora l'assegnazione

$$c_0 + c_1x + \dots + c_{n-1}x^{n-1} \mapsto c_0 + c_1\beta + \dots + c_{n-1}\beta^{n-1}$$

definisce un morfismo di anelli

$$f : \mathbb{F}_p[X]/\langle P(X) \rangle \rightarrow \mathbb{F}_p[X]/\langle Q(X) \rangle$$

## 1.7 Tutti i polinomi irriducibili di grado $n$ a coefficienti in $\mathbb{F}_p$ sono fattori di $X^{p^n} - X \in \mathbb{F}_p[X]$

**PROPOSIZIONE 1.10.** Tutti e soli i polinomi irriducibili su  $\mathbb{F}_p$  di grado  $n$  dividono  $X^{p^n} - X \in \mathbb{F}_p[X]$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $P(X) \in \mathbb{F}_p[X]$  irriducibile di grado  $n$  e sia  $K := \mathbb{F}_p[Y]/\langle P(Y) \rangle$ .

Allora  $K$  ha  $p^n$  elementi che sono le radici di  $X^{p^n} - X \in K[X]$ .

Poiché  $Y \in K$  è una radice  $P(Y) = 0$ ,  $P(X)$  e  $X^{p^n} - X$  hanno una radice in comune in  $K$ , allora per il teorema di Ruffini hanno un fattore comune  $X - Y \in K[X]$ .

Quindi, poiché  $\mathbb{F}_p \subseteq K$  e  $MCD$  in  $\mathbb{F}_p = MCD$  in  $K[X] \implies P(X), X^{p^n} - X$  hanno  $MCD \neq 1$  in  $\mathbb{F}_p[X]$ .

Poiché  $P(X)$  è irriducibile in  $\mathbb{F}_p[X]$ ,  $P(X)$  divide  $X^{p^n} - X$ . ■

## 1.8 Sottocampi di un campo finito

**LEMMA 1.11.** sia  $F$  un campo. Il polinomio  $X^d - 1$  divide il polinomio  $X^n - 1$  s.s.e.  $d$  divide  $n$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Se  $n = qd + r, 0 \leq r \leq d$ , in  $\mathbb{F}[X]$  si ha:

$$(x^n - 1) = (X^d - 1)(X^{n-d} + X^{n-2d} + \dots + x^{n-(p-1)d} + X^r) + (X^r - 1)$$

quindi  $X^d - 1$  divide  $X^n - 1$  s.s.e.  $X^r - 1$  è il polinomio nullo, cioè s.s.e.  $r = 0$  ■

**COROLLARIO 1.12.**  $d$  divide  $n \iff (X^{p^d} - X)$  divide  $(X^{p^n} - X)$  in  $\mathbb{F}_p[X]$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Per il lemma precedente,  $X^d - 1$  divide  $X^n - 1$ .

Calcolando in  $p$  si ottiene che  $p^d - 1$  divide  $p^n - 1$ .

Quindi sempre per il lemma,  $X^{p^{d-1}} - 1$  divide  $X^{p^{n-1}} - 1$ .

Viceversa se  $X^{p^{d-1}} - 1$  divide  $X^{p^{n-1}} - 1$ , allora  $p^d - 1$  divide  $p^n - 1 \implies d$  divide  $n$ . ■

**PROPOSIZIONE 1.13.** Tutti e soli i sottocampi di  $\mathbb{F}_{p^n}$  sono i campi  $\mathbb{F}_{p^d}$  dove  $d$  divide  $n$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Abbiamo che, se  $\mathbb{F}_{p^d} \subseteq \mathbb{F}_{p^n}$ , allora tutte le radici di  $X^{p^d} - X$  in  $\mathbb{F}_{p^d}$  sono radici di  $X^{p^n} - X$  in  $\mathbb{F}_{p^n}$ , ossia  $X^{p^d} - X$  divide  $X^{p^n} - X \xRightarrow{\text{corollario}} d$  divide  $n$ .

Se  $d$  divide  $n$ ,  $X^{p^d} - X$  divide  $X^{p^n} - X$  e l'insieme delle radici di  $X^{p^d} - X$  (è un campo) sta in  $\mathbb{F}_{p^n}$ . ■

## 1.9 Algoritmo di Berlekamp

**TEOREMA 1.14.** Sia  $f(x) \in \mathbb{F}_p[x]$  di grado  $d > 1$ , sia  $h(x) \in \mathbb{F}_p[x]$  di grado  $1 < \deg(h) < d$  tale che  $f(x)$  divide  $h(x)^p - h(x)$ . allora:

$$f(x) = \text{MCD}\{f(x), h(x)\} \cdot \text{MCD}\{f(x), h(x) - 1\} \cdot \dots \cdot \text{MCD}\{f(x), h(x) - (p-1)\}$$

è una fattorizzazione non banale di  $f(x)$  in  $\mathbb{F}_p[x]$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Supponiamo che  $f(x)$  divida  $h(x)^p - h(x)$ . il polinomio  $X^p - X \in \mathbb{F}_p[X]$  si fattorizza come:

$$X^p - X = X(X-1)(X-2)\dots(X-(p-1))$$

mettendo  $h(x)$  al posto di  $X$  si ha:

$$h(x)^p - h(x) = h(x)[h(x) - 1][h(x) - 2]\dots[h(x) - (p-1)]$$

Abbiamo che  $\text{MCD}\{h(x) - i, h(x) - j\} = 1 \forall i, j \in \mathbb{F}_p, i \neq j$ .

Infatti, se  $\text{MCD}\{h(x) - i, h(x) - j\} = D(x)$  allora

$$\begin{cases} h(x) - i = D(x) \cdot H_i(x) \\ h(x) - j = D(x) \cdot H_j(x) \end{cases} \implies D(x)[H_i(x) - H_j(x)] = j - i \in \mathbb{F}_p \implies \deg(D) = 0, i \neq j$$

inoltre, se  $\text{MCD}\{a, b\} = 1$  si ha che  $\text{MCD}\{f, ab\} = \text{MCD}\{f, a\} = \text{MCD}\{f, b\}$ . Per induzione si ha che

$$\text{MCD}\{f, a_1 \cdot \dots \cdot a_k\} = \text{MCD}\{f, a_1\} \cdot \dots \cdot \text{MCD}\{f, a_k\}$$

dato che  $f(x)$  divide  $h(x)^p - h(x)$ , abbiamo che

$$f(x) = \text{MCD}\{f(x), h(x)^p - h(x)\}$$

poiché, se  $i \neq j$ ,  $\text{MCD}\{h(x) - i, h(x) - j\} = 1$ , si ha

$$\begin{aligned} f(x) &= \text{MCD}\{f(x), h(x)^p - h(x)\} = \\ &= \text{MCD}\{f(x), h(x)[h(x) - 1] \cdot \dots \cdot [h(x) - p + 1]\} = \\ &= \text{MCD}\{f, h\} \cdot \text{MCD}\{f, h - 1\} \cdot \dots \cdot \text{MCD}\{f, h - p + 1\} \end{aligned}$$

Poiché  $\deg(h - i) < \deg(f)$ ,  $\text{MCD}\{f, h - i\} \neq f(x), \forall i \in \mathbb{F}_p$ .

Quindi nella fattorizzazione precedente appaiono solo polinomi di grado  $< d$ , perciò è non banale. ■

**PROPOSIZIONE 1.15.** Un polinomio  $h(x) \in \mathbb{F}_p[x]$  che soddisfa le condizioni del teorema esiste sempre.

**DIMOSTRAZIONE.** Sia

$$h(x) = b_0 + b_1x + \dots + b_{d-1}x^{d-1} \in \mathbb{F}_p[X]$$

allora

$$h(x)^p = b_0^p + b_1^p x + \dots + b_{d-1}^p x^{p(d-1)}$$

(avendo dimostrato che  $(X + Y)^p = X^p + Y^p$  e induttivamente che  $(\sum_{i=1}^k x_i)^p = \sum_{i=1}^k x_i^p$ ), ma

$$b_i^p = b_i \forall 0 \leq i \leq d-1 \text{ quindi } h(x)^p = b_0 + b_1x^p + \dots + b_{d-1}x^{p(d-1)}$$

si ha che

$$h(x)^p \bmod f(x) = b_0(\bmod f) + b_1(x^p \bmod f) + \dots + b_{d-1}(x^{p(d-1)} \bmod f)$$

Sia  $x^{ip} = f(x)q_i(x) + r_i(x)$  con  $\deg(r_i) < d, 0 \leq i \leq d-1$ . Abbiamo che

$$\begin{aligned} [h(x)^p - h(x)] \bmod f &= 0 \bmod f \\ \iff h(x)^p \bmod f &= h(x) \bmod f \\ \iff b_0 r_0(x) + b_1 r_1(x) + \dots + b_{d-1} r_{d-1}(x) &= b_0 + b_1 x + \dots + b_{d-1} x^{d-1} \end{aligned}$$

Otteniamo così un sistema lineare di  $d$  equazioni nelle incognite  $b_0, b_1, \dots, b_{d-1}$ .

Dobbiamo mostrare che esistono soluzioni non nulle.

Sia  $f(x) = p_1(x) \dots p_k(x)$  una fattoriazzazione di  $f(x) \in \mathbb{F}_p[x]$  in fattori irriducibili.

Supponiamo che  $f$  non abbia fattori multipli (verificabile con Teorema seguente). ■

**TEOREMA 1.16.** sia  $K$  un campo.

- a) se  $f(x) \in K[x]$  è ha un fattore multiplo, allora  $MCD\{f, f'\} \neq 1$ , dove  $f'$  è la derivata di  $f$  rispetto a  $x$ .
- b) se  $K$  ha caratteristica 0 o  $p$ , e  $MCD\{f, f'\} \neq 1$ , allora  $f(x)$  ha un fattore multiplo.

Abbiamo una versione in  $\mathbb{F}_p[x]$  del teorema cinese dei resti.

$$\begin{aligned} MCD\{p_i(x), p_j(x)\} &= 1, \forall \quad 1 \leq i \leq k, 1 \leq j \leq k, i \neq j \\ \implies \mathbb{F}_p[x]/\langle f \rangle &\underbrace{\simeq}_{\text{Isomorfismo di anelli}} \mathbb{F}_p[x]/\langle p_1(x) \rangle \times \dots \times \mathbb{F}_p[x]/\langle p_k(x) \rangle \end{aligned}$$

Dato  $(s_1, \dots, s_k) \in \mathbb{F}_p^k$ , esiste un'unica classe  $[h(x)] \in \mathbb{F}_p[x]/\langle f \rangle$  tale che

$$\begin{cases} [h(x)] = s_1 & \text{in } \mathbb{F}_p[x]/\langle p_1(x) \rangle \\ \vdots \\ [h(x)] = s_k & \text{in } \mathbb{F}_p[x]/\langle p_k(x) \rangle \end{cases}$$

ossia  $h(x) - s_i$  è divisibile per  $p_i(x), \forall 1 \leq i \leq k$ .

Quindi  $p_i(x)$  divide  $h(x)[h(x) - 1] \dots [h(x) - (p-1)] = h(x)^p - h(x), \forall 1 \leq i \leq k$ .

Ossia  $f(x)$  divide  $h(x)^p - h(x)$ .

Sia  $f(x) \in \mathbb{F}_p[x], \deg(f) = d$ .

Sia  $f(x) = p_1(x) \dots p_k(x)$  una fattoriazzazione di  $f(x)$  in fattori irriducibili, non banali (cioè di grado  $\geq 1$ ) e aventi molteplicità 1. siano

$$\begin{aligned} r_0 &= 1 \bmod f(x) \\ r_1 &= x^p \bmod f(x) \\ &\vdots \\ r_{d-1} &= x^{p(d-1)} \bmod f(x) \end{aligned}$$

Con  $\deg(r_i) < d, \forall 0 \leq i \leq d-1$ .

Definiamo la matrice  $A \in Mat_{d \times d}(\mathbb{F}_p)$  nel seguente modo:

$A_{ij}$  = coefficiente del termine di grado  $i$  del polinomio  $r_j(x)$

**ESEMPIO.** Considerando l'esempio precedente, si ha:

$$A \in \text{Mat}_{5 \times 5}(\mathbb{F}_3) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 2 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

la matrice  $A - I$  è la matrice del sistema che abbiamo risolto, ossia  $(A - I) \vec{b} = \vec{0}$

**TEOREMA 1.17.** Il numero di fattori irriducibili  $k$  nella fattorizzazione di  $f$  è uguale alla dimensione del nucleo di  $A - I$ . Ossia:

$$k = d - \text{rk}(A - I)$$

(dove il rango è calcolato sul campo  $\mathbb{F}_p$ ).

**DIMOSTRAZIONE.** Osserviamo innanzitutto che  $\dim(\text{Ker}(A - I)) \geq 1$ .

Infatti la  $d$ -tupla  $(b_0, 0, \dots, 0)$  è sempre soluzione del sistema  $\forall b_0 \in \mathbb{F}_p$ .

Abbiamo visto che l'Insieme

$$H = \{h \in \mathbb{F}_p[x] : \deg(h) < d, f \mid h^p - h\}$$

è uno spazio vettoriale su  $\mathbb{F}_p$  isomorfo a  $\text{Ker}(A - I)$ .

Sia  $k$  il numero di fattori irriducibili non banali di  $f$ , aventi tutti molteplicità 1.

Dimostriamo che  $\mathbb{F}_p^k$  è isomorfo a  $H$ .

Abbiamo già dimostrato che per ogni  $(s_1, \dots, s_k) \in \mathbb{F}_p^k$  troviamo un unico elemento di  $H$ , usando il Teorema cinese dei resti per l'anello  $\mathbb{F}_p[X]$ .

Quindi abbiamo definito una funzione  $\varphi : \mathbb{F}_p^k \rightarrow H$

a)  $\varphi$  è un morfismo di spazi vettoriali.

b)  $\varphi$  è iniettiva:

$$\begin{aligned} \text{Ker}(\varphi) &= \{(s_1, \dots, s_k) \in \mathbb{F}_p^k : s_i \bmod p_i = 0, \forall 1 \leq i \leq k\} \\ &= \{(0, \dots, 0)\} \end{aligned}$$

c)  $\varphi$  è suriettiva:

Se  $h \in H$ , abbiamo visto che  $h^p - h = h(h-1)(h-2) \dots (h-(p-1))$ .

Questi fattori sono coprimi a coppie, quindi se  $f \mid h^p - h$ , allora  $p_i(x) \mid (h - s_i)$  per un unico  $s_i \in \mathbb{F}_p, \forall 1 \leq i \leq k$ .

Quindi  $h$  è soluzione del sistema

$$\begin{cases} h \equiv s_1 \bmod p_1 \\ \vdots \\ h \equiv s_k \bmod p_k \end{cases}$$

Abbiamo dimostrato che  $\varphi : \mathbb{F}_p^k \rightarrow H$  è un isomorfismo di spazi vettoriali, quindi

$$\mathbb{F}_p^k \simeq H \simeq \text{Ker}(A - I)$$

ossia  $\dim(\text{Ker}(A - I)) = k = d - \text{rk}(A - I)$ . ■

**ESEMPIO.** Sempre considerando l'esempio precedente, si ha che

$$\underbrace{2}_{\text{fattori irriducibili di } f(x)} = \underbrace{5}_{\text{grado di } f(x)} - rk(A - I)$$

Se  $f \in \mathbb{F}_p[x]$  ha fattori irriducibili di molteplicità  $> 1$ , procediamo come segue:

Abbiamo che  $D = MCD\{f, f'\} \neq 1$ .

Osserviamo che il polinomio  $\frac{f}{D}$  ha fattori irriducibili tutti di molteplicità 1. Infatti se  $p_1, \dots, p_k$  sono tutti distinti

$$\begin{aligned} f' &= (p_1^{e_1}(x) \dots p_k^{e_k}(x))' = \\ &= e_1 p_1^{e_1-1} p_1' p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k} + \dots + e_k p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k-1} p_k' \end{aligned}$$

e  $D = p_1^{e_1-1} \dots p_k^{e_k-1}$  quindi  $\frac{f}{D} = p_1 \dots p_k$ .

Allora fattorizziamo  $\frac{f}{D}$  poi fattorizziamo  $D$ , eventualmente ripetendo con  $D, D'$ .

Finché non otteniamo  $MCD\{D_i, D_i'\} = 1$ .



## 1.10 Rango di un tensore

Ogni elemento di  $V_1 \otimes V_2 \otimes \dots \otimes V_h$  si scrive come combinazione lineare di tensori di rango 1.

Infatti la base  $\{v_{j_1}^1 \otimes v_{j_2}^2 \otimes \dots \otimes v_{j_h}^h\}$  è costituita da tensori di rango 1.

**DEFINIZIONE 1.18 — Rango di un tensore.** Sia  $T \in V_1 \otimes V_2 \otimes \dots \otimes V_k$ . definiamo **rango di T** e lo indichiamo **rk(T)** il minimo  $r \in \mathbb{N}$  tale che:

$$T = \sum_{i=1}^r T_i$$

dove  $T_i \in V_1 \otimes V_2 \otimes \dots \otimes V_k$  sono di rango 1  $\forall 1 \leq i \leq r$ .

**ESEMPIO.** Sia  $U$  con base  $\{u_1, u_2\}$ ,  $V$  con base  $\{v_1, v_2\}$  e  $W$  con base  $\{w_1, w_2\}$ .

- $T : u_1 \otimes v_1 \otimes w_1 + u_1 \otimes v_2 \otimes w_1 \in U \otimes V \otimes W$  ha rango 1. infatti  $T = u_1 \otimes (v_1 + v_2) \otimes w_1$ .
- $T : u_1 \otimes v_1 \otimes w_1 + u_2 \otimes v_2 \otimes w_1$  ha rango 2. Infatti l'unica fattorizzazione possibile è  $T = (u_1 \otimes v_1 + u_2 \otimes v_2) \otimes w_1$  che non è un tensore di rango 1.
- $T = u_1 \otimes v_1 \otimes w_1 + u_2 \otimes v_2 \otimes w_2 \in U \otimes V \otimes W$  ha rango 2.

Poiché  $\dim(\otimes_{i=1}^h V_i) = \prod_{i=1}^h \dim(V_i)$ , abbiamo che, se  $T \in \otimes_{i=1}^h V_i$  allora  $rk(T) \leq \prod_{i=1}^h \dim(V_i)$ , poiché  $\otimes_{i=1}^h V_i$  ha una base fatta di tensori di rango 1.

Ora verifichiamo che la nozione di rango di un Tensore è coerente con quella di rango di una matrice interpretando una matrice come forma bilineare, e quindi come un tensore.

Vediamo subito che una matrice di rango 1 corrisponde ad un tensore di rango 1.

Una matrice  $m \times n$  di rango 1 h come colonne multipli di un vettore  $v \in K^m \setminus \{0\}$ .

La prima colonna sia  $a_1 v$ , la seconda  $a_2 v, \dots, a_n v, a_i \in K$ .

Quindi tale matrice di rango 1 si scrive come

$$A = \begin{pmatrix} v_1 \\ v_2 \\ \vdots \\ v_m \end{pmatrix} (a_1 \quad a_2 \quad \dots \quad a_n) = \vec{v} \vec{a}^T$$

Come forma bilineare è il seguente elemento di  $(K^m)^* \otimes (K^n)^*$ :

$$\begin{aligned} & v_1 a_1 e_1^* \otimes e_1^* + v_2 a_1 e_2^* \otimes e_1^* + \dots + v_1 a_2 e_1^* \otimes e_2^* + v_2 a_2 e_2^* \otimes e_2^* + \dots + v_1 a_n e_1^* \otimes e_n^* + \dots + v_m a_n e_m^* \otimes e_n^* = \\ &= (v_1 e_1^* + \dots + v_m e_m^*) \otimes a_1 e_1^* + (v_1 e_1^* + \dots + v_m e_m^*) \otimes a_2 e_2^* + \dots + (v_1 e_1^* + \dots + v_m e_m^*) \otimes a_n e_n^* = \\ &= (v_1 e_1^* + \dots + v_m e_m^*) \otimes (a_1 e_1^* + \dots + a_n e_n^*) \end{aligned}$$

Dunque una matrice  $A \in Mat_{m \times n}(K)$  tale che  $rk(A) = 1$  corrisponde ad un tensore  $T_A \in (K^m)^* \otimes (K^n)^*$  tale che  $rk(T_A) = 1$ .

**ESEMPIO.** La matrice

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \in Mat_{2 \times 3}(\mathbb{F}_3)$$

Ha rango 1 perchè  $\begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix} = 2 \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$  in  $(\mathbb{F}_3)^2$ .

Ad  $A$  corrisponde la forma bilineare  $T_A : (\mathbb{F}_3)^2 \times (\mathbb{F}_3)^3 \rightarrow \mathbb{F}_3$  definita da

$$T_A(u, v) = u^T A v \quad \forall u \in (\mathbb{F}_3)^2, v \in (\mathbb{F}_3)^3 \quad (u^T \text{ è il trasposto del vettore colonna } u)$$

come elemento di  $(\mathbb{F}_3^2)^* \otimes (\mathbb{F}_3^3)^*$  si scrive

$$\begin{aligned} T_A &= e_1^* \otimes e_1^* + 2e_2^* \otimes e_1^* + 2e_1^* \otimes e_3^* + e_2^* \otimes e_3^* \\ &= (e_1^* + 2e_2^*) \otimes e_1^* + (2e_1^* + e_2^*) \otimes e_3^* \\ &= (e_1^* + 2e_2^*) \otimes (e_1^* + e_3^*) \end{aligned}$$

D'altra parte avevamo che  $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \end{pmatrix}$  sul campo  $\mathbb{F}_3$

Ovviamente ad un Tensore di rango 1  $v_1 \otimes v_2 \in (K^m)^* \otimes (K^n)^*$  corrisponde una matrice di rango 1  $v_1 v_2^T \in \text{Mat}_{m \times n}(K)$  dove  $v_i$  sono i vettori colonna delle coordinate nella base duale.

**ESEMPIO.** Sia  $(2e_1^* + 3e_2^*) \otimes (e_2^* + 4e_3^*) \in (\mathbb{F}_5^2)^* \otimes (\mathbb{F}_5^3)^*$ . La matrice corrispondente è

$$\begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 3 & 2 \end{pmatrix} \in \text{Mat}_{2 \times 3}(\mathbb{F}_5)$$

Quindi abbiamo dato una corrispondenza biunivoca tra matrici di rango 1  $\in \text{Mat}_{m \times n}(K)$  e tensori di rango 1  $\in (K^m)^* \otimes (K^n)^*$ .

Dalla caratterizzazione del rango di una matrice in termini di combinazioni lineari di matrici di rango 1, e dalla definizione di rango di un tensore, segue che le matrici di rango  $r$  in  $\text{Mat}_{m \times n}(K)$  stanno in corrispondenza con i tensori di rango  $r$  in  $(K^m)^* \otimes (K^n)^*$ .

## Capitolo 2

# Logica modale

### 2.1 Sintassi della logica modale e semantica di Kripke

Introduciamo il linguaggio della logica proposizionale. L'alfabeto è costituito da:

1. Insieme numerabile di variabili
2. Connettivi logici:  $\neg, \wedge, \vee$

le parole del linguaggio possono essere:

1. **Un Letterale**: variabile  $x$  o la sua negazione  $\neg x$
2. **Una Clausola**: disgiunzione finita di letterali  $l_1 \vee \dots \vee l_n$
3. **Una Formula CNF (forma normale congiuntiva)**: congiunzione finita di clausole  $C_1 \wedge \dots \wedge C_n$

Per ogni letterale  $L$  definiamo

$$\overline{L} = \begin{cases} \neg x & \text{se } L \text{ è } x \\ x & \text{se } L \text{ è } \neg x \end{cases}$$

Indichiamo con  $VAR(F)$  l'insieme delle variabili che appaiono in una formula CNF  $F$ .

Useremo anche le parentesi  $(, )$  come simboli ausiliari per rendere chiara la lettura delle formule CNF.

**ESEMPIO.**  $(\neg x_1 \vee x_2) \wedge x_1 \wedge (x_2 \vee x_3)$  è una formula CNF. Chiamiamola  $F$ . Allora  $VAR(F) = \{x_1, x_2, x_3\}$ .

Le clausole di  $F$  sono  $\{\neg x_1 \vee x_2, x_1, x_2 \vee x_3\}$  e i letterali di  $F$  sono  $\{x_1, x_2, x_3, \neg x_1\}$

#### 2.1.1 Semantica

**DEFINIZIONE 2.1 — Assegnazione appropriata.** Sia  $F$  una formula CNF. Una **assegnazione appropriata a  $F$**  è una funzione

$$V : X \rightarrow \{0, 1\}$$

dove  $X \supseteq VAR(F)$ .

L'insieme  $\{0, 1\}$  è l'insieme dei valori di verità di  $F$  e può essere interpretato come {falso, vero}.

**DEFINIZIONE 2.2 — Soddisfacibilità.** Sia  $F$  una formula e  $V$  un'assegnazione appropriata a  $F$ .

Diciamo che  **$V$  soddisfa  $F$** , scritto  $V \models F$ , se

1.  $F$  è una variabile  $X$ :  $V \models X$ , significa che  $V(X) = 1$
2.  $F$  è il letterale  $\neg X$ :  $V \models \neg X$ , significa che  $V(X) = 0$
3.  $F$  è una clausola  $L_1 \vee \dots \vee L_n$ :  $V \models F$ , significa che  $V$  soddisfa almeno uno dei letterali  $L_i$

4.  $F$  è una congiunzione di clausole  $C_1 \wedge \dots \wedge C_n$ :  $V \models F$ , significa che  $V$  soddisfa tutte le clausole  $C_i$

In questo modo abbiamo dato un significato al linguaggio definito precedentemente.

Se  $V$  non soddisfa  $F$ , scriveremo  $V \not\models F$ .

**ESEMPIO.** Sia  $F$  la formula CNF  $(\neg x_1 \vee x_2) \wedge x_1 \wedge (x_2 \vee x_3)$  e sia  $U : \{x_1, x_2, x_3\} \rightarrow \{0, 1\}$  tale che  $U(x_1) = U(x_2) = 1, U(x_3) = 0$ .

Dunque

$$\begin{aligned} U(\neg x_1) &= 0 \\ U(\neg x_1 \vee x_2) &= 1 \\ U(x_2 \vee x_3) &= 1 \\ U(F) &= 1 \end{aligned}$$

Quindi  $U \models F$ .

Sia  $V : \{x_1, x_2, x_3\} \rightarrow \{0, 1\}$  tale che  $V(x_1) = 1, V(x_2) = V(x_3) = 0$ .

Allora

$$\begin{aligned} V(\neg x_1) &= 0 \\ V(\neg x_1 \vee x_2) &= 0 \\ V(x_2 \vee x_3) &= 0 \\ V(F) &= 0 \end{aligned}$$

quindi  $V \not\models F$ .

**DEFINIZIONE 2.3 — Formula soddisfacibile.** Diciamo che una formula è **soddisfacibile** se esiste un'assegnazione  $V : VAR(F) \rightarrow \{0, 1\}$  che la soddisfa ( $V \models F$ ).

Altrimenti è **insoddisfacibile**.

La formula dell' esempio precedente è soddisfacibile,  $x \wedge \neg x$  è insoddisfacibile.

**DEFINIZIONE 2.4 — Tautologia.** Una formula  $F$  è una **tautologia** se per ogni assegnazione  $V$  si ha  $V \models F$ .

La formula  $x \vee \neg x$  è una tautologia, la formula dell' esempio precedente no

**DEFINIZIONE 2.5 — Conseguenza logica.** Date due formule  $F, G$  diciamo che  $G$  è **conseguenza logica** di  $F$ , se per ogni assegnazione  $V$  appropriata ad entrambe si ha che  $V \models F \implies V \models G$ .

**ESEMPIO.** La formula  $y$  è conseguenza logica della formula  $F := (\neg x \vee y) \wedge x$ .

Infatti l'unica assegnazione che soffre  $F$  è  $x \rightarrow 1, y \rightarrow 1$ .

Tale assegnazione soddisfa anche  $y$ .

**DEFINIZIONE 2.6 — Implicazione logica.** Definiamo l'**implicazione logica** tra due formule  $F, G$

come

$$x \implies y := \neg x \vee y$$

$x$	$y$	$x \implies y$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

**DEFINIZIONE 2.7 — Equivalenza logica.** Due formule  $F, G$  sono logicamente equivalenti se  $F$  è conseguenza logica di  $G$  e  $G$  è conseguenza logica di  $F$ . In tal caso scriviamo  $F \equiv G$ .

**ESEMPIO.** Nell'esempio precedente abbiamo visto che  $y$  è conseguenza logica di  $F := (\neg x \vee y) \wedge x$ , che possiamo ricavare come  $(x \implies y) \wedge x$ .

Poiché  $x \mapsto 0, y \mapsto 1$  soddisfa  $y$  ma non  $F$ , abbiamo che  $F$  non è conseguenza logica di  $y$ .

**ESEMPIO.**

- $l_1 \vee l_2 \equiv l_2 \vee l_1$  (la disgiunzione è commutativa)
- $c_1 \wedge c_2 \equiv c_2 \wedge c_1$  (la congiunzione è commutativa)
- $c \wedge c \equiv c$  e  $l \vee l \equiv l$  (congiunzione e disgiunzione sono idempotenti)

Diamo altre definizioni:

**DEFINIZIONE 2.8 — Doppia implicazione.**

$$x \iff y := (x \implies y) \wedge (y \implies x)$$

**DEFINIZIONE 2.9 — Negazione di formule CNF.** 1.  $l$  letterale:  $\neg l = \bar{l}$

2.  $\neg(l_1 \vee \dots \vee l_n) := \neg l_1 \wedge \dots \wedge \neg l_n$

3.  $\neg(c_1 \wedge \dots \wedge c_n) := \neg c_1 \vee \dots \vee \neg c_n$

L'interpretazione di questa definizione di negazione è quella corretta grazie alle leggi di De Morgan e alla proprietà distributiva di  $\vee$  e  $\wedge$ .

**ESEMPIO.** Consideriamo il problema di colorare i vertici di un quadrato con due colori in modo che i vertici su uno stesso lato abbiano colori diversi.

Tale problema ha ovviamente una soluzione:



Formuliamo il problema come una formula CNF.

Potremo così dire che il problema è soddisfacibile se e solo se tale formula CNF è soddisfacibile.  $x_{ij}$

indica "il vertice  $i$  ha colore  $j$ "  $\forall 1 \leq i \leq 4, 1 \leq j \leq 2$

$$\begin{aligned} F := & (x_{11} \vee x_{12}) \wedge (x_{21} \vee x_{22}) \wedge (x_{31} \vee x_{32}) \wedge (x_{41} \vee x_{42}) \wedge \\ & \wedge (\neg x_{11} \vee \neg x_{12}) \wedge (\neg x_{21} \vee \neg x_{22}) \wedge (\neg x_{31} \vee \neg x_{32}) \wedge (\neg x_{41} \vee \neg x_{42}) \wedge \\ & \wedge (\neg x_{11} \vee \neg x_{21}) \wedge (\neg x_{12} \vee \neg x_{22}) \wedge (\neg x_{21} \vee \neg x_{31}) \wedge (\neg x_{22} \vee \neg x_{32}) \wedge (\neg x_{31} \vee \neg x_{41}) \end{aligned}$$

l'assegnazione  $x_{11} \mapsto 1, x_{12} \mapsto 0, x_{21} \mapsto 0, x_{22} \mapsto 1, x_{31} \mapsto 1, x_{32} \mapsto 0, x_{41} \mapsto 0, x_{42} \mapsto 1$  soddisfa  $F$

### 2.1.2 Sintassi

La logica modale è una estensione della logica proposizionale.

L'alfabeto è quello della logica proposizionale a cui si aggiungono i **connettivi modali**:

1. Un insieme numerabili di variabili (o formule atomiche)
2. I connettivi logici  $\neg, \wedge, \vee, \implies, \iff$
3. I simboli ausiliari  $(, )$
4. I connettivi modali  $\Box$  (**Scatola o Box**) e  $\Diamond$  (**Diamante o Diamond**)

Le parole del linguaggio sono le formule ben formate (FBF) definite in modo ricorsivo:

1. Ogni variabile è una FBF
2. Se  $A$  è una FBF, allora  $\neg A, \Box A, \Diamond A$  sono FBF
3. Se  $A, B$  sono FBF, allora  $(A \wedge B), (A \vee B), (A \implies B), (A \iff B)$  sono FBF

Alcune letture dei simboli  $\Box$  e  $\Diamond$ :

- La lettura più comune è:  $\Box A$ : "è necessario che  $A$ ",  $\Diamond A$ : "è possibile che  $A$ ".

Secondo questa lettura i connettivi modali possono essere definiti uno in termini dell'altro:

$$\Box A \equiv \neg \Diamond \neg A$$

$$\Diamond A \equiv \neg \Box \neg A$$

- Logiche modali epistemiche:  $\Box A$ : "si sa che  $A$ "
- Logiche modali deontiche:  $\Box A$ : "è obbligatorio che  $A$ "
- Logiche modali doxastiche:  $\Box A$ : "si crede che  $A$ "
- Logica modale dimostrativa:  $\Box A$ : "è dimostrabile che  $A$ "

Come abbiamo visto, la logica proposizionale è una logica vero-funzionale: assegnando valori "0" e "1" alle variabili possiamo assegnare un valore "0" o "1" ad una formula in modo univoco, che corrisponde alla nostra intuizione di negazione, disgiunzione, congiunzione.

Per la logica modale la situazione è più complicata.

Interpretando il simbolo " $\Box$ " come operatore di necessità, ossia " $\Diamond$ " come operatore di possibilità, possiamo essere, ad esempio, d'accordo che le formule

$$\Box A \implies \Diamond A, \quad A \implies \Diamond A$$

siano vere, ma è vera la formula

$$A \implies \Box \Diamond A \quad ?$$

Non è chiaro se sia vera o falsa. Nel caso della logica epistémica, l'operatore " $\Box$ " si indica di solito con " $K$ " (da "knowledge").

In questo contesto, la formula  $KA \implies A$  (se si sa che  $A$  allora  $A$  vale) sembra dover essere vera.

Invece la formula  $A \implies KA$  (se vale  $A$  allora si sa che  $A$ ) sembra essere falsa perchè non si è onniscenti.

### 2.1.3 Semantica dei mondi possibili (semantica di Kripke)

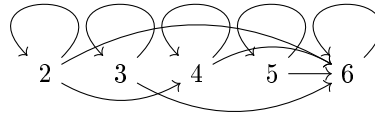
**DEFINIZIONE 2.10 — Frame.** Un **Frame** è una coppia  $(S, R)$ , dove  $S$  è un insieme non vuoto detto **insieme dei mondi** e  $R \subseteq S \times S$  è una relazione su  $S$ , detta **relazione di accessibilità** (se  $(x, y) \in R$  si dice che  $y$  è accessibile da  $x$ ).

Un Frame può essere rappresentato con un grafo diretto con cappi (loop) i cui vertici sono gli elementi dell'insieme  $S$  e ho una freccia da  $x$  a  $y$  se  $(x, y) \in R$ .

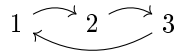
**ESEMPIO.** Il frame  $(\mathbb{N}, R)$ , dove  $R = \{(n, n+1) : n \in \mathbb{N}\} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  è rappresentato dal seguente grafo diretto:

$$0 \longrightarrow 1 \longrightarrow 2 \longrightarrow 3 \longrightarrow \dots$$

**ESEMPIO.** Il frame  $(S, R)$  dove  $S = \{2, 3, 4, 5, 6\}$  e  $R = \{(x, y) \in S \times S : x \text{ divide } y\}$  è rappresentato dal seguente grafo diretto:



**ESEMPIO.** Il frame  $(\{1, 2, 3\}, R)$  dove  $R = \{(x, y) \in \{1, 2, 3\} \times \{1, 2, 3\} : y = f(x)\}$  essendo  $f : \{1, 2, 3\} \rightarrow \{1, 2, 3\}$  la funzione definita da  $f(1) = 2, f(2) = 3, f(3) = 1$  è



**DEFINIZIONE 2.11 — Modello.** Un **modello** su un frame  $(S, R)$  è una terna  $(S, R, V)$  dove  $V : Var \rightarrow \mathcal{P}(S)$ , ci dice in quali mondi le variabili valgono 1 è detta **funzione di valutazione**.

**DEFINIZIONE 2.12.** Una formula  $F$  si dice **Vera in un mondo  $x$  del modello  $M$**  e scriviamo  $M \models_x F$  se e solo se:

1.  $F$  è una variabile:  $M \models_x F$  significa che  $x \in V(F)$
2.  $F$  è  $\neg y$  e  $y$  è una variabile:  $M \models_x F$  significa che  $x \notin V(y)$
3.  $F$  è del tipo  $\neg G$ , dove  $G$  è una formula:  $M \models_x F$  significa che  $M \not\models_x G$
4.  $F$  è del tipo  $G_1 \wedge G_2$ :  $M \models_x F$  significa che  $M \models_x G_1$  e  $M \models_x G_2$
5.  $F$  è del tipo  $G_1 \vee G_2$ :  $M \models_x F$  significa che  $M \models_x G_1$  o  $M \models_x G_2$
6.  $F$  è del tipo  $\Box G$ :  $M \models_x F$  significa che  $M \models_y G$ , per ogni  $y \in S : (x, y) \in R$ , ossia per ogni mondo  $y$  raggiungibile da  $x$ .
7.  $F$  è del tipo  $\Diamond G$ :  $M \models_x F$  significa che  $M \models_y G$  per qualche  $y \in S : (x, y) \in R$ , ossia per almeno un mondo raggiungibile da  $x$ .

**DEFINIZIONE 2.13 — Soddisfacibilità.** Una formula  $F$  è **soddisfacibile** se esiste un modello  $M = (S, R, V)$  e un mondo  $x \in S$ , tali che  $M \models_x F$ .

**TEOREMA 2.14.** Se una formula modale  $F$  è soddisfacibile, allora è soddisfacibile in una struttura di Kripke  $(S, R)$  tale che  $|S| \leq 2^{|F|}$ ,  $|F|$  = "lunghezza di  $F$ ".

Quindi il problema di soddisfacibilità di una formula modale è decidibile.

## 2.2 Esprimibilità della proprietà riflessiva

**TEOREMA 2.15.** Lo schema  $\Box A \implies A$  è valido in un frame  $(S, R)$  se e solo se  $R$  è riflessiva.

**DIMOSTRAZIONE.** Perchè sia sempre vera la formula  $\Box x \implies x$ , la relazione  $R$  del frame deve essere riflessiva, ossia  $(y, y) \in R \forall y \in S$ .

Infatti, se  $R$  non fosse riflessiva ci sarebbe un mondo  $y \in S$  tale che  $(y, y) \notin R$ .

TODO ■



## 2.3 Esprimibilità della proprietà simmetrica

**TEOREMA 2.16.** Lo schema  $A \implies \Box\Diamond A$  è valido in un frame  $(S, R)$  se e solo se  $R$  è simmetrica.

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $R$  simmetrica, ossia  $(x, y) \in R \implies (y, x) \in R$ .

Sia  $M \models_w A$  e  $(w, v) \in R$ . Dunque  $(v, w) \in R$  e  $M \models_v \Diamond A \forall v \in S$  t.c.  $(w, v) \in R$ , ossia  $M \models_w \Box\Diamond A$ .

Adesso assumiamo che lo schema  $A \implies \Box\Diamond A$  sia valido in  $(S, R)$ .

Sia  $x$  una variabile e  $V(x) = \{s\}$ ;

sia  $t \in S$  t.c.  $(s, t) \in R$ . Quindi  $M \models_s x$ .

Dalla validità dello schema segue allora che  $M \models_s \Box\Diamond x$ , da cui  $M \models_t \Diamond x$ .

Quindi esiste  $r \in S$  t.c.  $(t, r) \in R$  e  $M \models_r x$ , ossia  $r = s$  ■

## 2.4 Esprimibilità della proprietà transitiva

**TEOREMA 2.17.** Lo schema  $\Box A \implies \Box\Box A$  è valido in un frame  $(S, R)$  se e solo se  $R$  è transitiva.

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $R$  transitiva, ossia  $(x, y) \in R, (y, z) \in R \implies (x, z) \in R$ .

Sia  $M \models_w \Box A$ , ossia  $M \models_v A \forall v \in S \text{ t.c. } (w, v) \in R$ .

Sia  $u \in S$  t.c.  $(v, u) \in R$ , con  $(w, v) \in R$ .

Allora  $(w, u) \in R$  e quindi  $M \models_v \Box A, \forall v \in S \text{ t.c. } (w, v) \in R$ , ossia  $M \models_w \Box\Box A$ .

Assumiamo adesso che sia valido lo schema  $\Box A \implies \Box\Box A$  su un frame  $(S, R)$ .

Sia  $x$  una variabile,  $s \in S$  e  $V(x) = \{w \in S : (s, w) \in R\}$ .

Allora  $M \models_s \Box x$  e quindi per la validità dello schema,  $M \models_s \Box\Box x$ , da cui  $M \models_t \Box x \forall t \in S \text{ t.c. } (s, t) \in R$ , ossia  $M \models_r x \forall r \in S \text{ t.c. } (t, r) \in R, (s, t) \in R$ .

Da ciò segue che  $r \in V(x)$  ossia  $(s, t) \in R$  e  $(t, r) \in R \implies (s, r) \in R$  ■

## 2.5 Morfismi di modelli + Lemma 1

**DEFINIZIONE 2.18 — Morfismo di Frame.** Siano  $(S_1, R_1)$  e  $(S_2, R_2)$  due frame. una funzione  $f : S_1 \rightarrow S_2$  è un **morfismo di frame** se:

$$(x, y) \in R_1 \implies (f(x), f(y)) \in R_2 \quad \forall x, y \in S_1$$

**ESEMPIO.** Siano  $(\mathbb{N}, R_1)$  e  $(\mathbb{N}, R_2)$  i frame tali che

$$R_1 = R_2 = \{(x, y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} : x < y\}$$

allora la funzione

$$\begin{aligned} f : \mathbb{N} &\rightarrow \mathbb{N} \\ n &\mapsto n^2 \end{aligned}$$

è un morfismo di frame.

**DEFINIZIONE 2.19 — Morfismo di modelli.** siano  $M_1 = (S_1, R_1, V_1)$  e  $M_2 = (S_2, R_2, V_2)$  due modelli. Un morfismo di frame  $f : (S_1, R_1) \rightarrow (S_2, R_2)$  è un **morfismo di modelli** se:

1.  $w \in V_1(x) \iff f(w) \in V_2(x) \quad \forall w \in S_1, x \in Var$
2.  $(f(w), y) \in R_2 \implies \exists v \in S_1 t.c. (w, v) \in R_1, f(v) = y \quad \forall w \in S_1, y \in S_2$

**NOTA.** I morfismi di modelli sono solitamente detti **p-morfismi**.

**ESEMPIO.** Siano  $M_1 = (\mathbb{N}, R_1, V_1)$  e  $M_2 = (\{0, 1\}, \{0, 1\} \times \{0, 1\}, V_2)$  dove  $R_1 = \{(x, y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} : x \leq y\}$ ,  $Var = \{x\}$  e  $V_1(x) = \{2n : n \in \mathbb{N}\}$ ,  $V_2(x) = \{0\}$ . Sia

$$\begin{aligned} f : \mathbb{N} &\rightarrow \{0, 1\} \\ n &\mapsto n \bmod 2 \end{aligned}$$

Allora  $f$  è un morfismo di modelli, infatti:

1.  $x \leq y \implies (x \bmod 2, y \bmod 2) \in \{0, 1\} \times \{0, 1\}$
2.  $w \in V_1(x) \iff w \in \{2n : n \in \mathbb{N}\}$ ; allora  $w \in V_1(x) \implies f(w) = 0$ .  
 $f(w) \in V_2(x) \iff f(w) = 0$ ; allora  $f(w) \in V_2(x) \implies w \in V_1(x)$
3.  $(f(w), y) \in R_2 = \{0, 1\} \times \{0, 1\}$ :  
 (a)  $f(w) = 0$ : se  $y = 0$  allora  $w \leq w$  e  $f(w) = 0 = y$ .  
 Se  $y = 1$  allora  $w \leq w + 1$  e  $f(w + 1) = 1 = y$ .  
 (b)  $f(w) = 1$ : se  $y = 0$  allora  $w \leq w + 1$  e  $f(w + 1) = 0 = y$ .  
 Se  $y = 1$  allora  $w \leq w$  e  $f(w) = 1 = y$ .

**LEMMA 2.20 — Lemma 1.** Sia  $f : (S_1, R_1, V_1) \rightarrow (S_2, R_2, V_2)$  un morfismo dal modello  $M_1$  al modello  $M_2$ . Allora

$$M_1 \models_w F \iff M_2 \models_{f(w)} F$$

$\forall w \in S_1$  e ogni formula  $F$

**DIMOSTRAZIONE.** Se  $F$  è una variabile allora  $M_1 \models_w F$  se e solo se  $w \in V_1(F)$  se e solo se  $f(w) \in V_2(F)$  (per il punto 1 nella definizione di morfismo di modelli) se e solo se  $M_2 \models_{f(w)} F$ .

Per tutti gli altri tipi di formule, si dimostra induttivamente sulla costruzione della formula.

Vediamo dsolo il caso in cui  $F = \Diamond G$ .

Sia  $M_1 \models_w \Diamond G$ , allora esiste  $v \in S_1$  t.c.  $(w, v) \in R_1$  e  $M_1 \models_v G$ .

Poiché  $(f(w), f(v)) \in R_2$  perchè  $f$  è un morfismo di modelli e induttivamente  $M_2 \models_{f(v)} G$ , allora  $M_2 \models_{f(w)} \Diamond G$ .

Sia ora  $M_2 \models_{f(w)} \Diamond G$ , allora esiste  $u \in R_2$  t.c.  $(f(w), u) \in R_2$  e  $M_2 \models_u G$ .

Per la condizione 2 nella definizione di morfismo di modelli, esiste  $v \in S_1$  t.c.  $(w, v) \in R_1$  e  $f(v) = u$ .

Per ipotesi induttiva  $M_1 \models_v G$ , e quindi  $M_1 \models_w \Diamond G$ . ■

## 2.6 Lemma 2 + Lemma 3 + Lemma 4 + non esprimibilità della proprietà antisimmetria

**LEMMA 2.21 — Lemma 2.** Sia  $f : (S_1, R_1, V_1) \rightarrow (S_2, R_2, V_2)$  un morfismo dal modello  $M_1$  al modello  $M_2$ . se  $f$  è suriettiva, allora

$$M_1 \models F \text{ se e solo se } M_2 \models F$$

per ogni formula  $F$ .

**DIMOSTRAZIONE.**  $M_1 \models F$  se e solo se  $M_1 \models_w F, \forall w \in S_1$ .

Se e solo se  $M_2 \models_{f(w)} F, \forall w \in S_1$  (per il lemma 1).

Se e solo se  $M_2 \models F$ , perchè  $f$  è suriettivo. ■

**LEMMA 2.22 — Lemma 3.** Sia  $M_2$  un modello su  $S_2, R_2$  e  $f : (s_1, R_1) \rightarrow (S_2, R_2)$  un morfismo di frame tale che valga la condizione 2 della definizione di morfismo di modelli.

Allora esiste un modello  $M_1$  su  $S_1, R_1$  tale che  $f : M_1 \rightarrow M_2$  è un morfismo di modelli.

**DIMOSTRAZIONE.** Basta definire  $M_1 = (S_1, R_1, V_1)$  con  $V_1(x) = \{w \in S_1 : M_2 \models_{f(w)} x\} \forall x \in Var$ . ■

**LEMMA 2.23 — Lemma 4.** Sia  $f : (S_1, R_1) \rightarrow (S_2, R_2)$  un morfismo di frame tale che valga la condizione 2 della definizione di morfismo di modelli.

Se  $f$  è suriettivo, si ha  $(S_1, R_1) \models F \implies (S_2, R_2) \models F$ , per ogni formula  $F$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $S_2, R_2 \not\models F$ . Allora esiste un modello  $M_2$  su  $(S_2, R_2)$  tale che  $M_2 \not\models F$ . Per il lemma 3 esiste un modello  $M_1$  su  $(S_1, R_1)$  tale che  $f : M_1 \rightarrow M_2$  è un morfismo di modelli.

Dato che  $f$  è suriettivo, per il lemma 2 si ha  $M_1 \not\models F$ , ossia  $(S_1, R_1) \not\models F$ . ■

**DEFINIZIONE 2.24 — Relazione antisimmetria.** Una relazione  $R$  su un insieme  $X$  si dice **antisimmetrica** se

$$(x, y) \in R, (y, x) \in R \implies x = y \quad \forall x, y \in X$$

**ESEMPIO.** L'ordinamento  $\leq$  dei numeri naturali è una relazione antisimmetrica su  $\mathbb{N}$ .

**ESEMPIO.** La relazione  $x \mid y$  su  $\mathbb{N}$  è antisimmetrica.

**ESEMPIO.** La relazione  $A \subseteq B$  su  $\mathcal{P}(X)$  di un insieme  $X$  è antisimmetrica.

**TEOREMA 2.25.** L'antisimmetria non è esprimibile, ossia non esiste una formula  $F$  tale che  $(S, R) \models F$  se e solo se  $R$  è antisimmetrica.

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $(S_1, R_1) = (\mathbb{N}, \leq)$  e  $(S_2, R_2) = (\{0, 1\}, \{0, 1\} \times \{0, 1\})$ .

Nell'esempio di morfismo di modelli abbiamo visto che la funzione

$$\begin{aligned} f : \mathbb{N} &\rightarrow \{0, 1\} \\ n &\mapsto n \bmod 2 \end{aligned}$$

è un morfismo dal frame  $(\mathbb{N}, \leq)$  al frame  $(\{0, 1\}, \{0, 1\} \times \{0, 1\})$  che soffisca la condizione 2 della definizione di morfismo di modelli.

La relazione  $\leq$  su  $\mathbb{N}$  è antisimmetrica.

Supponiamo per assurdo che esista una formula  $F$  come nell'enunciato del teorema. Allora:

$$(\mathbb{N}, \leq) \models F$$

Per il lemma 4 si ha che  $(\{0, 1\}, \{0, 1\} \times \{0, 1\}) \models F$ .

Da cui seguirebbe che  $R_2$  è antisimmetrica, il che è falso. ■

## 2.7 Logiche modali normali, dimostrazioni, teoremi e validità della logica K

Abbiamo già mostrato che lo schema di formule

$$K : \Box(A \implies B) \implies (\Box A \implies \Box B)$$

è valido,  $\models K$ .

Adesso vediamo che lo schema di formule

$$def_{\Diamond} : \Diamond A \iff \neg \Box \neg A$$

è valido,  $\models def_{\Diamond}$ .

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $(S, R)$  un frame,  $M$  un modello su  $(S, R)$  e  $w \in S$ .

Allora  $M \models_w \Diamond A$  se e solo se esiste  $v \in St.c.(w, v) \in R$  e  $M \models_v A$ .

$M \models_w \neg \Box \neg A$  se e solo se  $M \not\models_w \Box \neg A$ , se e solo se esiste  $v \in St.c.(w, v) \in R$  e  $M \not\models_v \neg A$ , se e solo se esiste  $v \in St.c.(w, v) \in R$  e  $M \models_v A$ .

Abbiamo quindi dimostrato che  $\models def_{\Diamond}$  ■

**DEFINIZIONE 2.26 — Sostituzione uniforme.** Sia  $x$  una variabile e  $F$  una formula. Definiamo l'operazione di sostituzione uniforme di  $F$  al posto di  $x$  in una formula  $G$ , indicato come

$$G[F/x]$$

La formula ottenuta da  $G$  dove ogni occorrenza di  $x$  è stata sostituita con  $F$ .

**ESEMPIO.** Sia  $G$  la formula  $\Box x \implies x \wedge y$  e  $F$  la formula  $\Diamond y \iff \neg \Box \neg y$ .

Allora  $G[F/x] = \Box(\Diamond y \iff \neg \Box \neg y) \implies (\Diamond y \iff \neg \Box \neg y) \wedge y$

**DEFINIZIONE 2.27 — Logica Modale Normale.** Una **logica modale normale** è un insieme  $\Gamma$  di formule tale che:

1.  $\Gamma$  contiene tutte le tautologie della logica proposizionale
2.  $\Gamma$  contiene tutte le istanze dello schema  $K : \Box(A \implies B) \implies (\Box A \implies \Box B)$
3.  $\Gamma$  contiene tutte le istanze dello schema  $def_{\Diamond} : \Diamond A \iff \neg \Box \neg A$
4.  $\Gamma$  è chiuso sotto **modus ponens** se  $A \in \Gamma$  e  $(A \implies B) \in \Gamma$ , allora  $B \in \Gamma$
5.  $\Gamma$  è chiuso sotto **necessitazione** se  $A \in \Gamma$ , allora  $\Box A \in \Gamma$
6.  $\Gamma$  è chiuso sotto **sostituzione uniforme** se  $A \in \Gamma$ , allora  $A[B/x] \in \Gamma$

**ESEMPIO.** Se  $(S, R)$  è un frame,  $\{F : (S, R) \models F\}$  è una logica normale.

**ESEMPIO.**  $\{F : \models F\}$  è una logica normale.

**ESEMPIO.** Se  $M$  è un modello su un frame  $(S, R)$ ,  $\{F : M \models F\}$  NON è una logica normale.

**DEFINIZIONE 2.28 — Logica Modale K.** La **logica modale K** è definita dai seguenti schemi di assiomi e regole:

1. Schemi di assiomi:

- (a) Tutte le tautologie della logica proposizionale
- (b)  $K : \Box(A \implies B) \implies (\Box A \implies \Box B)$
- (c)  $def_{\Diamond} : \Diamond A \iff \neg \Box \neg A$
- 2. Regole di inferenza:
  - (a) Modus ponens
  - (b) Necessitazione
  - (c) Sostituzione uniforme

**DEFINIZIONE 2.29 — Dimostrazione in una logica modale.** Data una logica modale  $L$  una **dimostrazione in  $L$**  è una successione finita di formule tali che ognuna di esse o è un assioma o è ottenuta da formule precedenti tramite una regola di inferenza

**DEFINIZIONE 2.30 — Teorema di una logica modale.** Una formula  $F$  si dice **teorema di  $L$** , scritto  $\vdash_L F$  se e solo se esiste una dimostrazione in  $L$  in cui la ultima formula è  $F$

**ESEMPIO.**  $\Box(A \wedge B) \implies \Box A$  è un teorema della logica  $K$ :

1.  $\vdash_K A \wedge B \implies A$  (Tautologia)
2.  $\vdash_K \Box(A \wedge B \implies A)$  (Necessitazione)
3.  $\vdash_K \Box(A \wedge B \implies A) \implies (\Box(A \wedge B) \implies \Box A)$  (K)
4.  $\vdash_K \Box(A \wedge B) \implies \Box A$  (Modus Ponens)

Quindi la logica basata su principi epistemiche che abbiamo considerato ragionevoli si supporta su frame che sono relazioni di equivalenza.

**DEFINIZIONE 2.31 — Logica Valida.** Una logica  $L$  è **valida (sound)** se

$$\vdash_L A \implies \models A$$

**TEOREMA 2.32.** La logica  $K$  è valida.

**DIMOSTRAZIONE.** Sia  $B_1, B_2, \dots, B_n$  una dimostrazione di  $A$  in  $K$ , con  $B_n \equiv A$ .

$B_1$  è valida perchè è un assioma.

Se  $i > 1$ , allora  $B_i$  è un assioma o è ottenuta da formule precedenti tramite necessitazione o modus ponens.

1.  $\vdash_K B_j$ , per induzione  $\models B_j$  e allora  $\models \Box B_j$ , quindi  $B_i = \Box B_j$  è valida.
2.  $\vdash_K B_j, \vdash_K B_h$  dove  $B_h \equiv B_i \implies B_j$ . Allora per induzione  $\models B_j, \models B_j \implies B_i$  e quindi  $\models B_i$

■

**DEFINIZIONE 2.33 — Logica Completa.** Una logica  $L$  è **completa** se

$$\models A \implies \vdash_L A$$

**TEOREMA 2.34.** La logica  $K$  è completa.



■ **DIMOSTRAZIONE.** vedee cap.4 "Corso di Logica modale proposizionale"

■