

Diff simmetrica $(S1 \setminus S2) \cup (S2 \setminus S1)$

Funzioni \quad **Funzione** $\forall x \in \text{Dom} \exists y$ per cui $f(x)=y \quad$ **Dom** $\subseteq \text{Part} \quad$ **Codom** $\subseteq \text{Arrivo}$
 \quad **Iniettiva** $\forall a,b$ se $a \neq b$ allora $f(a) \neq f(b) \quad$ **Suriettiva** $\forall y \in \text{Arrivo} \exists x \in \text{Part}$ tale
che $f(x) = y \quad$ **Inversa** solo se iniettiva \quad **Composta** $(g \circ f)(x) = g(f(x)) \quad$ **Caratteristica** $f(x) = 1$ per $x \in S$, 0 per $x \notin S \quad$ **Piccionaia Def** Per ogni n non esiste una funzione biunivoca tra S, T con $T \in S$ e con $|S|=n \quad$ **Piccionaia Prop** se $f: S \rightarrow T$ è biunivoca, $|S|=|T|$

Matrici \quad **Join** $\sqcup, 1$ se $a=1$ o $b=1 \quad$ **Meet** $\sqcap, 1$ se $a=1$ e $b=1$

Grafi \quad **Lunghezza cammino** numero archi, numero nodi-1 \quad **DAG** senza cicli, si scende verso il basso

Relazioni \quad **D'equivalenza** riflessiva, simmetrica, transitiva \quad **Classe di equivalenza** $[x] = \{y \mid x,y \text{ } \vartriangle \text{ in } R\}$

Strutture relazionali \quad **SR** $\vartriangle \text{ Ins, Rel, Rel2 } \vartriangle$ \quad **Preordine** riflessiva, transitiva \quad **Quasi-ordine**
irriflessiva, transitiva \quad **Poset aka Ordine Parziale** riflessiva, simmetrica, transitiva \quad **Ordinamento** $\forall x,y \in S$
una sola tra $x=y, \vartriangle x,y \vartriangle \text{ in } R, \vartriangle y,x \vartriangle \text{ in } R$. Tutti gli elementi sono confrontabili \quad **Ordinamento**
esempio \sqsubseteq sull'insieme N

Estremali (solo per poset) \quad **Massimale** non esiste elemento più grande \quad **Minimale** non esiste elemento più
piccolo \quad **Minorante** di $X \in S$, $s \sqsubseteq x \forall x \in X \quad$ **Massimo minorante** il minorante più grande tra tutti i minoranti
 $\sqcap X \quad$ **Maggiorante** di $X \in S$, $x \sqsubseteq s \forall x \in X \quad$ **Minimo maggiorante** il maggiorante più piccolo tra tutti i
maggioranti $\sqcup X \quad$ **Massimo*** elemento piu' grande di tutti gli altri \quad **Minimo*** elemento piu' piccolo di tutti gli altri

Reticoli \quad **Reticolo** poset in cui per ogni x,y esistono un minimo maggiorante (aka \sqcup join) e un massimo minorante
(aka \sqcap meet) \quad **Completo** Ogni sottoinsieme ha un minimo maggiorante e un massimo minorante \quad **Limitato** Il
reticolo ha un minimo e un massimo assoluto \quad **Distributivo** Valgono le proprietà distributive \quad **Complemento di un**
elemento a' è complemento di a se $a \sqcup a' = \underline{1}$ e $a \sqcap a' = \underline{0}$ \quad **Unicità complemento** In un
reticolo distributivo limitato se a ha un complemento questo è unico

Algebra di Boole \quad **Definizione** Reticolo distributivo limitato e complementato. \quad **Definizione assiomatica** B è un
insieme, un'algebra di Boole è una sestupla $\langle B, \sqcup, \sqcap, \underline{0}, \underline{1} \rangle$ \quad **Assiomi**
algebra di Boole Commutativa, Distributiva, $x \sqcup \underline{0} = x, x \sqcap \underline{1} = x, x \sqcup x' = \underline{1}, x \sqcap x' = \underline{0}, \underline{1} \neq \underline{0} \quad$ **Duale** scambia \sqcup con \sqcap e $\underline{0}$
con $\underline{1}$ \quad **Proprietà algebra di Boole** $x \sqcup 0 = 0, x \sqcup 1 = 1$, Assorbimento, Associativa, De Morgan,
 $0' = 1, 1' = 0, x \sqcup y = (x' \sqcap y')', x \sqcap y = (x' \sqcup y')' \quad$ **De Morgan** $(x \sqcup y)' = x' \sqcap y' \mid (x \sqcap y)' = x' \sqcup y'$

Induzione \quad **Completa** $A(n)$ = asserzione su N , supponiamo $A(0)$ vera e supponiamo vera $\forall m \in N, m > 0$, se $A(k)$
è vera $\forall k, 0 \leq k \leq m$, ne segue che $A(m)$ è vera allora $A(n)$ è vera $\forall n \in N, n \geq 0$

Stringhe \quad ϵ = Stringa vuota, A = Alfabeto \quad $A^0 = \{\epsilon\} \quad A^1 = A \quad A^2 = \{O \mid O=a \circ O' \text{ con } a \in A \text{ e } O' \in A^1\}$

Logica \quad **FBF di L** Induttivo: se $A \in \text{Atom}$ allora $A \in \text{FBF}$; se $A \in F$ e $*$ è op. unario allora $*A \in \text{FBF}$; se $A \in F$ e $B \in F$
e \circ è op. binario allora $A \circ B \in \text{FBF} \quad$ **Unicità scomposizione** $\forall A \in \text{FBF}$ vale una: $A \in \text{Atom}$; \exists op.
unario $*$ e una formula B tale che $A = *B$; \exists op. binario \circ e due formule B e C tale che $A = B \circ C \quad$ **Logica** Una
logica Log è definita da: Alf , un insieme di simboli; FBF , $\text{FBF} \subseteq \text{Log}$; Ax , $\text{Ax} \subseteq \text{FBF}$, insieme degli assiomi di Log ; R ,
insieme di Relazioni tra le formule, regole di inferenza. \quad **Interpretazione**, associare una semantica, determinare
contesto di interpretazione, attraverso la funz. di interpretazione \quad **Insieme B** insieme dei valori di verità \quad **Insieme**
T insieme designato a rappresentare il vero \quad **Funzione di interpretazione** che mappa in $B \quad$ **Modella** M è una
struttura e si dice che $M \models A$ se M rende vera A .

Logica Proposizionale \quad **Alfabeto**: connettivi (unari e binari), costanti (\top e \bot), simboli proposizionali, simb.
separatori (\wedge) \quad **Formule Ben Formate**, aka Prop, adatta la def in *Logica* \quad **Atomi** costanti e simboli proposizionali
(detti letterali) \quad **Sottoformule** Se A è atomo A è sottoformula di se stessa; Se A è una formula del tipo $\neg B$ le sue
sottoformule sono A e le sottoformule di B ; Se A è del tipo $B \circ C$ le sue sottoformule sono A , le sottoformule di B e di C
 \quad **Assegnazione booleana**, Funz Totale $V: P \rightarrow \{0,1\} \quad$ **Valutazione booleana**, $Iv: Prop \rightarrow \{0,1\}$ cioè
estensione a Prop di un assegnazione booleana

Proprietà \quad **Idempotenza** $a \cup a = a \mid a \cap a = a \quad$ **Commutatività** $a \cup b = b \cup a \mid a \cap b = b \cap a \quad$
Associatività $a \cup (b \cup c) = (a \cup b) \cup c \mid a \cap (b \cap c) = (a \cap b) \cap c \quad$ **Assorbimento** $a \cup (a \cap b) = a \mid a \cap (a \cup b) = a \quad$ **Distributiva** $a \cap (b \cup c) = (a \cap b) \cup (a \cap c) \mid a \cup (b \cap c) = (a \cup b) \cap (a \cup c)$

Altro \quad **Ordine lessicografico** $A = \text{Alfabeto}$, $A = \text{UnivLinguistico}$ (aka sequenze di lettere), Definiamo \leq su A^* su A :
 $w_1, w_2 \in A$ con $w_1 = \langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$ e $w_2 = \langle b_1, b_2, \dots, b_n \rangle$ e sia $m = \min(\text{len}(w_1), \text{len}(w_2))$, $w_1 \leq w_2$ in A^* se
 $\langle a_1, a_2, \dots, a_m \rangle \leq \langle b_1, b_2, \dots, b_m \rangle$ oppure $\langle a_1, a_2, \dots, a_m \rangle = \langle b_1, b_2, \dots, b_m \rangle$
e $\text{len}(w_1) < \text{len}(w_2)$ \quad **Buon Ordinamento** Un ordine totale \leq su S è detto buon ordinamento se e solo se
qualunque sottoinsieme non vuoto $X \subseteq S$ ha un elemento minimo. aka Ogni sottoinsieme dei numeri naturali
possiede un elemento minimo.