

0. NOTAZIONI

0.1 INSIEMI

Un **insieme** è una collezione non ordinata di oggetti o elementi. Gli insiemi sono scritti tra $\{ \}$, ed i suoi elementi inseriti tra esse.

Per ogni insieme S , $w \in S$ indica che w è un **elemento** di S .

Nota: Notazione di insiemi per specificare un'insieme: $A = \{x | x \in \mathbb{R}, f(x) = 0\}$, \mathbb{R} è l'insieme dei numeri reali, f è una qualche funzione.

Ordine e ridondanza non contano:

- $\{a, b, c\}$ ha elementi a, b, c ;
- $\{a, b, c\}$ e $\{b, a, b, c, c\}$ sono lo stesso insieme;
- $\{a\}$ ed a sono cose diverse;
- $\{a\}$ insieme che contiene solo elemento a .

Esempio:

- L'insieme dei numeri naturali è $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, 4, \dots\}$.
- L'insieme dei numeri pari è $\{0, 2, 4, 6, 8, 10, 12, \dots\} = \{2n \mid n = 0, 1, 2, 3, \dots\} = \{2n \mid n \in \mathbb{N}\}$.
- L'insieme dei pari positivi è $\{2, 4, 6, 8, 10, 12, \dots\} = \{2n \mid n = 1, 2, 3, \dots\} = \{2n \mid n \in \mathbb{N}^+\}$.
- L'insieme dei numeri dispari è $\{1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, \dots\} = \{2n+1 \mid n = 0, 1, 2, \dots\} = \{2n+1 \mid n \in \mathbb{N}\}$.
- Se $A = \{2n \mid n \in \mathbb{N}\}$, allora $4 \in A$, ma $5 \notin A$.

La **cardinalità** $|S|$ di S è il numero di elementi in S .

Esempio:

- Se $S = \{ab, bb\}$ allora $|S| = 2$
- Se $T = \{an \mid n > 1\}$, allora $|T| = \infty$
- Se $T = \emptyset$, allora $|T| = 0$

Un insieme S è **finito** se $|S| < \infty$. Se S non è finito, allora è detto **infinito**.

Esempio:

- Se $S = \{ab, bb\}$ allora $|S| = 2$ e S è finito.
- Se $T = \{an \mid n > 1\}$, allora $|T| = \infty$ e T è infinito.

0.2 ALFABETO E STRINGHE

Un **alfabeto** è un insieme finito di elementi fondamentali (chiamati **lettere** o **simboli**).

Esempio:

- L'alfabeto delle lettere romane minuscole è $\Sigma = \{a, b, c, \dots, z\}$.
- L'alfabeto delle cifre arabe è $\Sigma = \{0, 1, \dots, 9\}$.
- L'alfabeto binario è $\Sigma = \{0, 1\}$

Una **stringa** su un **alfabeto** è una sequenza finita di simboli dell'alfabeto.

Esempio:

- cat, food, c, babbz sono stringhe sull'alfabeto $A = \{a, b, c, \dots, z\}$.
- 0131 è una stringa sull'alfabeto $B = \{0, 1, 2, \dots, 9\}$.
- 0101 è una stringa sull'alfabeto $B = \{0, 1\}$.

Data una stringa s , la **lunghezza** di s è il numero di simboli in s . La lunghezza di s è denotata con **lunghezza(s)** o $|s|$.

Esempio:

$\text{lunghezza}(\text{mom}) = |\text{mom}| = 3$.

Nota. La **stringa vuota** ϵ è la stringa contenente nessun simbolo, $|\epsilon| = 0$.

Dato alfabeto Σ , la **chiusura di Kleene** di Σ è Σ^* : l'insieme di tutte le possibili stringhe su Σ .

Esempio:

$\Sigma = \{a, b\}$, allora $\Sigma^* = \{\epsilon, a, b, aa, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, abb, \dots\}$

Date due stringhe u e v , la **concatenazione** di u e v è la stringa **uv**.

Esempio:

- $u = abb$ e $v = ab$, allora $uv = abbab$ e $vu = ababb$
- $u = \epsilon$ e $v = ab$, allora $uv = ab$
- $u = bb$ e $v = \epsilon$, allora $uv = bb$
- $u = \epsilon$ e $v = \epsilon$, allora $uv = \epsilon$; cioè $\epsilon\epsilon = \epsilon$

Per una stringa w , definiamo w^n per $n \geq 0$ induttivamente:

$w^0 = \epsilon$

$w^{n+1} = w^n w$, per ogni $n \geq 1$

Esempio:

- Se $w = \text{cat}$, allora $w^0 = \epsilon$,
 $w^1 = \text{cat}$,
 $w^2 = \text{catcat}$,
 $w^3 = \text{catcatcat}$,
...
- Dato simbolo a , allora $a^0 = \epsilon$ e $a^3 = \text{aaa}$.

Data stringa s , una **sottostringa** di s è una qualsiasi parte di simboli consecutivi della stringa s cioè, w è una sottostringa di s se esistono stringhe x e y (eventualmente vuote) tali che: **$s = xwy$** .

Esempio:

- 567 è sottostringa di 56789
- 567 è sottostringa di 45678
- 567 è sottostringa di 34567
- Stringa 472 ha sottostringhe ϵ , 4, 7, 2, 47, 72, 472, ma 42 non è sottostringa di 472.

0.3 LINGUAGGI

Un **Linguaggio formale** (Linguaggio) è un insieme di stringhe su un alfabeto.

Esempio:

Linguaggi per computer, quali C, C++ o Java, sono linguaggi formali con alfabeto:

$\{a, b, \dots, z, A, B, \dots, Z, 0, 1, 2, \dots, 9, >, <, =, +, -, *, /, (,), \dots\}$

Le **regole della sintassi** definiscono le regole del linguaggio. L'insieme di nomi validi di variabili è un linguaggio formale.

Nota: I linguaggi non sono insiemi finiti.

Esempio:

- Alfabeto $A = \{x\}$.
Linguaggio $L = \{\epsilon, x, xx, xxx, xxxx, \dots\} = \{x^n \mid n = 0, 1, 2, 3, \dots\}$.
Nota: $x^0 = \epsilon$, quindi stringa vuota in L.
- Alfabeto $A = \{x\}$.
Linguaggio $L = \{x, xxx, xxxxx, \dots\} = \{x^{2n+1} \mid n = 0, 1, 2, 3, \dots\}$.
- Alfabeto $A = \{0, 1, 2, \dots, 9\}$. Linguaggio $L = \{\text{qualsiasi stringa che non inizia con } 0\} = \{\epsilon, 1, 2, 3, \dots, 9, 10, 11, \dots\}$
- Sia $A = \{a, b\}$, definiamo Linguaggio L formato da tutte le stringhe che iniziano con a seguita da 0 o più b .
Cioè $L = \{a, ab, abb, abbb, \dots\} = \{ab^n \mid n \geq 0\}$

Nota. L'insieme vuoto \emptyset è l'insieme che non contiene alcun elemento.

$\emptyset = \{\epsilon\}$, poichè \emptyset non ha elementi. In generale, $\epsilon \notin \emptyset$.

0.4 INSIEMI: RELAZIONI ED OPERAZIONI

Siano S e T insiemi. Diciamo che **$S \subseteq T$** (S **sottoinsieme** di T) se $w \in S$ implica $w \in T$. Cioè ogni elemento di S è anche un elemento T .

Esempio:

- $S = \{ab, ba\}$ e $T = \{ab, ba, aaa\}$ allora $S \subseteq T$ ma $T \not\subseteq S$.
- $S = \{ba, ab\}$ e $T = \{aa, ba\}$ allora $S \not\subseteq T$ e $T \not\subseteq S$.

Insiemi S e T sono **uguali** ($S = T$) se **$S \subseteq T$ e $T \subseteq S$** .

Esempio:

- Siano $S = \{ab, ba\}$ e $T = \{ba, ab\}$, allora $S \subseteq T$ e $T \subseteq S$; quindi $S = T$.
- Siano $S = \{ab, ba\}$ e $T = \{ba, ab, aaa\}$, allora $S \subseteq T$ ma $T \not\subseteq S$; quindi $S \neq T$.

Dati due insiemi S e T , la loro **unione** $S \cup T = \{w \mid w \in S \text{ oppure } w \in T\}$.
 $S \cup T$ contiene tutti gli elementi contenuti in S oppure in T (o in entrambi).

Esempio:

- $S = \{ab, bb\}$ e $T = \{aa, bb, a\}$ allora $S \cup T = \{ab, bb, aa, a\}$
- $S = \{a, ba\}$ e $T = \emptyset$, allora $S \cup T = S$.
- $S = \{a, ba\}$ e $T = \{\epsilon\}$ allora $S \cup T = \{\epsilon, a, ba\}$

Dati due insiemi S e T , la loro **intersezione** $S \cap T = \{w \mid w \in S \text{ e } w \in T\}$. $S \cap T$ contiene tutti gli elementi comuni ad S e T .

Insiemi S e T si dicono **disgiunti** se $S \cap T = \emptyset$

Esempio:

- Sia $S = \{ab, bb\}$ e $T = \{aa, bb, a\}$ allora $S \cap T = \{bb\}$.
- Sia $S = \{ab, bb\}$ e $T = \{aa, ba, a\}$ allora $S \cap T = \emptyset$, quindi S e T sono disgiunti.

Lemma. Se S e T sono disgiunti (cioè $S \cap T = \emptyset$), allora $|S \cup T| = |S| + |T|$.

Lemma. Se S e T sono tali che $S \cap T < \infty$, allora $|S \cup T| = |S| + |T| - |S \cap T|$.

Dati due insiemi S e T , $S - T = \{w \mid w \in S \text{ e } w \notin T\}$.

Esempio:

- Sia $S = \{a, b, bb, bbb\}$ e $T = \{a, bb, bab\}$, allora $S - T = \{b, bbb\}$.
- Sia $S = \{ab, ba\}$ e $T = \{ab, ba\}$ allora $S - T = \emptyset$

Dato un insieme universale U , il **complemento** di un insieme $S \subseteq U$ è $C(S) = \{w \mid w \in U, w \notin S\}$.

$C(S)$ è l'insieme di tutti gli elementi considerati (elementi di U) che non sono in S (quindi $C(S) = U - S$).

Esempio:

- U : insieme delle stringhe su alfabeto $\{a, b\}$.
- S : insieme delle stringhe su alfabeto $\{a, b\}$ che iniziano con b .
- $C(S)$: insieme delle stringhe su alfabeto $\{a, b\}$ che non iniziano con b .

N.B.: NON insieme stringhe che iniziano con a (es. stringa vuota ϵ)

Dati 2 insiemi S e T di stringhe, la **concatenazione** (o **prodotto**) di S e T è $ST = \{uv \mid u \in S, v \in T\}$

ST è l'insieme di stringhe che possono essere divise in 2 parti: la prima parte coincide con una stringa in S la seconda parte coincide con una stringa in T .

Esempio:

- Se $S = \{a, aa\}$ e $T = \{\epsilon, a, ba\}$, allora $ST = \{a, aa, aba, aaa, aaba\}$, $TS = \{a, aa, aaa, baa, baaa\}$
- $aba \in ST$, ma $aba \notin TS$. Quindi $ST \neq TS$

0.5 SEQUENZE E TUPLE

Una **sequenza** di oggetti è una lista di questi oggetti in qualche ordine.

Ordine e ridondanza sono importanti in una sequenza (non in un insieme).

Sequenze finite sono dette tuple. Una k -tupla ha k elementi nella sequenza.

Esempio:

- $(4, 2, 7)$ è una 3-tupla o tripla
- $(9, 23)$ è una 2-tupla o coppia

0.6 PRODOTTO CATESIANO

Dati due insiemi A e B , il **prodotto Cartesiano** $A \times B$ è insieme di coppie: $A \times B = \{(x, y) \mid x \in A, y \in B\}$.

Esempio:

Siano $A = \{a, ba, bb\}$ e $B = \{\epsilon, ba\}$, allora:

$A \times B = \{(a, \epsilon), (a, ba), (ba, \epsilon), (ba, ba), (bb, \epsilon), (bb, ba)\}$

$B \times A = \{(\epsilon, a), (\epsilon, ba), (\epsilon, bb), (ba, a), (ba, ba), (ba, bb)\}$.

Nota. $(ba, a) \in B \times A$, ma $(ba, a) \notin A \times B$, quindi $B \times A \neq A \times B$.

Nota. Il prodotto Cartesiano è diverso dalla Concatenazione $AB = \{a, aba, ba, baba, bb, bbba\} = A \times B$.

Nota. $|A \times B| = |A| \cdot |B|$, possiamo anche definire prodotto cartesiano di più di 2 insiemi. $A_1 \times \dots \times A_k$ è l'insieme di k -tuple:

$$A_1 \times \dots \times A_k = \{(x_1, \dots, x_k) \mid x_i \in A_i, 1 \leq i \leq k\}$$

Esempio:

- Siano $A_1 = \{ab, ba, bbb\}$, $A_2 = \{a, bb\}$, $A_3 = \{ab, b\}$, allora:
 $A_1 \times A_2 \times A_3 = \{(ab, a, ab), (ab, a, b), (ab, bb, ab), (ab, bb, b),$
 $(ba, a, ab), (ba, a, b), (ba, bb, ab), (ba, bb, b),$
 $(bbb, a, ab), (bbb, a, b), (bbb, bb, ab), (bbb, bb, b)\}$

0.7 INSIEME POTENZA

Per ogni insieme S , l'**insieme potenza** $P(S)$ è $P(S) = \{A \mid A \subseteq S\}$, cioè l'insieme di tutti possibili sottoinsiemi di S (inclusi \emptyset e S stesso).

Esempio:

Se $S = \{a, bb\}$, allora $P(S) = \{\emptyset, \{a\}, \{bb\}, \{a, bb\}\}$

Lemma. Se $|S| < \infty$, allora $|P(S)| = 2^{|S|}$. Cioè, ci sono $2^{|S|}$ differenti sottoinsiemi di S .

0.8 CHIUSURA O KLEENE STAR

Dato insieme S di stringhe, sia

$$S^0 = \{\epsilon\},$$

$$S^k = \{w_1, w_2, \dots, w_k \mid w_i \in S, i = 1, 2, \dots, k\} = SS \dots S, k > 1.$$

concatenazione di S con se stesso per k volte.

Nota. S^k è insieme di stringhe ottenute concatenando k stringhe di S , con possibili ripetizioni. In particolare, $S^1 = S$.

Esempio:

Se $S = \{a, bb\}$, allora

$$S_0 = \{\epsilon\},$$

$$S_1 = \{a, bb\},$$

$$S_2 = \{aa, abb, bba, bbbb\},$$

$$S_3 = \{aaa, aabb, abba, abbbb, bbaa, bbabb, bbbba, bbbbbb\}.$$

La **Chiusura (o Kleene star)** di un insieme di stringhe S è $S^* = S^0 \cup S^1 \cup S^2 \cup S^3 \cup \dots$

Nota. S^* è l'insieme di tutte le stringhe ottenute concatenando zero o più stringhe di S , potendo usare la stessa stringa più volte.

$$S^* = \{w_1, w_2, \dots, w_k \mid k \geq 0, w_i \in S, i = 1, 2, \dots, k\}, \text{ dove per } k = 0, \text{ la stringa } w_1, w_2, \dots, w_k = \epsilon \text{ è la stringa vuota.}$$

Esempio:

- Se $S = \{ba, a\}$, allora $S^* = \{\epsilon, a, aa, ba, aaa, aba, baa, aaaa, aaba, \dots\}$
- Se $A = \{a, b\}$, allora $A^* = \{\epsilon, a, b, aa, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, \dots\}$, tutte le possibili stringhe su alfabeto A .
- Se $S = \emptyset$, allora $S^* = \{\epsilon\}$.
- Se $S = \{\epsilon\}$, allora $S^* = \{\epsilon\}$.

0.9 ALTRE PROPRIETÀ UTILI

$S^{**} = (S^*)^*$ è l'insieme di stringhe formate concatenando stringhe di S^* .

Nota. $S^* = S^*$ per ogni insieme S di stringhe.

S^+ è l'insieme di stringhe formate concatenando una o più stringhe di S .

Esempio:

$$\text{Se } S = \{x\}, \text{ allora } S^+ = \{x, xx, xxx, xxxx, \dots\}$$

Per ogni stringa w , l'**inverso di w** , scritto **$reverse(w)$ o w^R** , è la stessa stringa di simboli scritta in ordine inverso.

$$\text{Se } w = w_1, w_2, \dots, w_n, \text{ dove ogni } w_i \text{ è un simbolo, allora } w^R = w_n w_{n-1} \dots w_1.$$

Esempio:

- $(cat)^R = tac$
- $\epsilon^R = \epsilon$.