

Esercizio

Dimostrare le seguenti uguaglianze:

1. $f(n) = O(g(n))$ sse $g(n) = \Omega(f(n))$
2. $\Theta(g(n)) = O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$
3. $f(n) = \Theta(f(n))$
4. $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = O(h(n))$ implica $f(n) = O(h(n))$
(e dualmente $f(n) = \Omega(g(n))$ e $g(n) = \Omega(h(n))$ implica $f(n) = \Omega(h(n))$),
e quindi $f(n) = \Theta(g(n))$ e $g(n) = \Theta(h(n))$ implica $f(n) = \Theta(h(n))$
5. $f(n) = \Theta(g(n))$ sse $\Theta(f(n)) = \Theta(g(n))$ sse $g(n) = \Theta(f(n))$

Soluzione. È opportuno richiamare la definizione dei limiti asintotici superiore, inferiore e stretto:

- (i) $\Omega(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c > 0. \exists n_0. \forall n \geq n_0. 0 \leq c g(n) \leq f(n)\}$
- (ii) $O(g(n)) = \{f(n) \mid \exists d > 0. \exists n_0. \forall n \geq n_0. 0 \leq f(n) \leq d g(n)\}$
- (iii) $\Theta(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c, d > 0. \exists n_0. \forall n \geq n_0. 0 \leq c g(n) \leq f(n) \leq d g(n)\}$

Procediamo dunque con la soluzione delle varie domande

1. $f(n) = O(g(n))$ sse $g(n) = \Omega(f(n))$
Proviamo che se $f(n) = O(g(n))$ allora $g(n) = \Omega(f(n))$. Supponiamo dunque che valga $f(n) = O(g(n))$, ovvero esistono $d > 0$ e n_0 tali che per ogni $n \geq n_0$ vale

$$0 \leq f(n) \leq d g(n)$$

Dividendo per d (possibile perché $d > 0$) si ottiene che per ogni $n \geq n_0$ vale

$$0 \leq \frac{1}{d} f(n) \leq g(n)$$

e quindi, ricordando la definizione (i), $g(n) = \Omega(f(n))$, utilizzando come costante moltiplicativa $c = \frac{1}{d} > 0$.

L'implicazione inversa è totalmente analoga.

2. $\Theta(g(n)) = O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$

Mostriamo separatamente le due inclusioni.

- $\Theta(g(n)) \subseteq O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$:
Sia $f(n) = \Theta(g(n))$. Dalla definizione (iii) otteniamo che esistono $c, d > 0$, n_0 tali che per ogni $n \geq n_0$ vale

$$0 \leq c g(n) \leq f(n) \leq d g(n)$$

È immediato dalle definizioni (ii) e (i) dedurre che $f(n) = \Omega(g(n))$ (con costante moltiplicativa c) e $f(n) = O(g(n))$ (con costante moltiplicativa d). Quindi $f(n) = O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$.

- $O(g(n)) \cap \Omega(g(n)) \subseteq \Theta(g(n))$:

Sia $f(n) = O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$. Dato che $f(n) = \Omega(g(n))$ esistono $c > 0$, n'_0 tali che per ogni $n \geq n'_0$ vale

$$0 \leq c g(n) \leq f(n)$$

Analogamente, dato che $f(n) = O(g(n))$ esistono $d > 0$, n''_0 tali che per ogni $n \geq n''_0$ vale

$$0 \leq f(n) \leq d g(n)$$

Quindi, detto $n_0 = \max(n'_0, n''_0)$ si ha che per ogni $n \geq n_0$

$$0 \leq c g(n) \leq f(n) \leq d g(n)$$

e pertanto $f(n) = \Theta(g(n))$, come desiderato.

3. $f(n) = \Theta(f(n))$

Immediato dalla definizione (iii), utilizzando come costanti moltiplicative $c = d = 1$ e n_0 qualsiasi.

4. $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = O(h(n))$ implica $f(n) = O(h(n))$

Sia $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = O(h(n))$. Quindi, dalla definizione (ii), esistono $d' > 0$, n'_0 tali che per ogni $n \geq n'_0$ vale:

$$0 \leq f(n) \leq d' g(n)$$

e analogamente esistono $d'' > 0$, n''_0 tali che per ogni $n \geq n''_0$ vale:

$$0 \leq g(n) \leq d'' h(n)$$

Pertanto, posto $n_0 = \max(n'_0, n''_0)$ si ha che per ogni $n \geq n_0$ risulta

$$0 \leq f(n) \leq d' g(n) \leq d' d'' h(n)$$

ovvero $f(n) = O(h(n))$, con costante moltiplicativa $d = d' d''$.

5. $f(n) = \Theta(g(n))$ sse $\Theta(f(n)) = \Theta(g(n))$ sse $g(n) = \Theta(f(n))$

Osserviamo che $f(n) = \Theta(g(n))$ sse $g(n) = \Theta(f(n))$ segue dai punti (1) e (2). Infatti,

$$\begin{array}{ll} f(n) = \Theta(g(n)) \text{ sse} & [\text{usando (2)}] \\ f(n) = \Omega(g(n)) \text{ e } f(n) = O(g(n)) \text{ sse} & [\text{usando (1) due volte}] \\ g(n) = O(g(n)) \text{ e } g(n) = \Omega(g(n)) \text{ sse} & [\text{usando (2)}] \\ g(n) = \Theta(g(n)) & \end{array}$$

Resta solo da dimostrare $f(n) = \Theta(g(n))$ sse $\Theta(f(n)) = \Theta(g(n))$. Proviamo separatamente le due implicazioni.

Sia $f(n) = \Theta(g(n))$. Dobbiamo provare che $\Theta(f(n)) = \Theta(g(n))$. Se $h(n) = \Theta(f(n))$ allora per (4) $h(n) = \Theta(g(n))$, quindi vale $\Theta(f(n)) \subseteq \Theta(g(n))$. L'inclusione opposta segue per simmetria, dato che abbiamo appena dimostrato che $f(n) = \Theta(g(n))$ sse $g(n) = \Theta(f(n))$.

Sia ora $\Theta(f(n)) = \Theta(g(n))$. É sufficiente ricordare che per (3) vale $f(n) = \Theta(f(n))$, da cui si deduce che $f(n) = \Theta(g(n))$.