

Relazioni di ricorrenza

Prof. Rocco Zaccagnino
2022/2023



Relazioni di ricorrenza

2

Definizione ricorsiva di una sequenza = **relazione di ricorrenza**

Data una sequenza a_0, a_1, \dots, a_n una **relazione di ricorrenza** esprime a_n in termini di uno o più dei termini precedenti della sequenza, cioè di a_0, a_1, \dots, a_{n-1} per tutti gli interi non negativi $n \geq 0$

Esempio: Consideriamo la sequenza geometrica:

$b, br, br^2, br^3, \dots, br^n, \dots$

Definizione ricorsiva della sequenza

$$a_n = a_{n-1} r \quad n \geq 1 \quad (\text{relazione di ricorrenza})$$

$$a_0 = b \quad (\text{condizione iniziale})$$

Relazioni di ricorrenza

3

Problema: data una relazione di ricorrenza, unitamente alle condizioni iniziali, l'obiettivo è di risolvere la relazione di ricorrenza cioè **trovare una formula chiusa per l'n-simo termine della sequenza** (formula esplicita in n che non dipende più dai termini precedenti)

Esempio: Data la relazione di ricorrenza e la sua condizione iniziale:

$$a_n = a_{n-1} r \quad (\text{relazione di ricorrenza})$$

$$a_0 = b \quad (\text{condizione iniziale})$$

La sua soluzione è: $a_n = br^n$

D'ora in avanti useremo $T(n)$ per indicare l'n-simo termine a_n della sequenza

Relazioni di ricorrenza

4

In informatica, l'interesse per le soluzioni delle relazioni di ricorrenza risiede nel fatto che esse nascono **dall'analisi di algoritmi ricorsivi**.

Esempio: calcolo del fattoriale

```
procedure fattoriale(n)  
if n=1 then return 1  
else return n * fattoriale(n-1)
```

La **complessità asintotica** di un algoritmo ricorsivo si esprime attraverso una relazione di ricorrenza.

$$T(n) = T(n-1) + a$$

b = costo per effettuare **return 1**

$$T(1) = b$$

a = costo per effettuare **il prodotto $n * \text{fattoriale}(n-1)$**

Metodi di risoluzione

5

Esistono alcuni metodi utili per risolvere le equazioni di ricorrenza

- **Metodo di sostituzione**
- **Metodo di iterazione**

Illustreremo tali metodi, utilizzandoli per determinare

- ✓ *soluzioni esatte*
- ✓ *limiti superiori*
- ✓ *limiti inferiori*

alle relazioni di ricorrenza

Metodo di iterazione

Idea: “srotolare” l’equazione di ricorrenza ed esprimerla come somma di termini dipendenti da n e dalla condizione iniziale

Esempio: $T(n) = T(n - 1) + a$ $T(1) = b$

$$\begin{aligned}
 T(n) &= T(n - 1) + a \\
 &= T(n - 2) + a + a \\
 &= T(n - 3) + a + a + a \\
 &\dots\dots\dots \\
 &= T(n - k) + \underbrace{a + a + \dots + a}_k \\
 &\dots\dots\dots \\
 &= T(1) + \underbrace{a + \dots + a}_{n-1} \\
 &= b + (n-1)a
 \end{aligned}$$

ma $T(n - 1) = T(n - 2) + a$

ma $T(n - 2) = T(n - 3) + a$

proseguendo in questo modo
dopo k iterazioni avremo

le iterazioni si fermano quando
si arriva alla condizione iniziale
 $n - k = 1$

$T(1) = b$

Metodo di iterazione

7

Esempio: Sia n pari $T(n) = 2T(n-2) + 3$

$$T(0) = 1$$

$$T(n) = 2T(n-2) + 3$$

$$= 2(2T(n-4) + 3) + 3$$

$$= 2^2 T(n-4) + 2 * 3 + 3$$

$$= 2^2 (2T(n-6) + 3) + 2 * 3 + 3$$

$$= 2^3 T(n-6) + 2^2 * 3 + 2 * 3 + 3$$

.....

$$= 2^k T(n-2*k) + 2^{k-1} * 3 + 2^{k-2} * 3 + \dots + 3$$

.....

$$= 2^{n/2} T(0) + 2^{n/2-1} * 3 + 2^{n/2-2} * 3 + \dots + 3$$

$$= 2^{n/2} + 3 \sum_{i=0, \dots, n/2-1} 2^i$$

$$= 2^{n/2} + 3(2^{n/2-1+1} - 1) = 4 * 2^{n/2} - 3$$

$$\text{ma } T(n-2) = 2T(n-4) + 3$$

$$\text{ma } T(n-4) = 2T(n-6) + 3$$

proseguendo in questo modo
dopo k iterazioni avremo

le iterazioni si fermano quando
si arriva alla condizione iniziale
 $n - 2k = 0 \Rightarrow k = n/2$

$$\text{Quindi } T(n) = 4 * 2^{n/2} - 3$$

Metodo di iterazione

8

Esempio: Sia $n=2^k$

$$T(n) = T(n/2) + 1$$

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = T(n/2) + 1$$

$$\text{ma } T(n/2) = T(n/2^2) + 1$$

$$= (T(n/2^2) + 1) + 1$$

$$= T(n/2^2) + 2$$

$$= (T(n/2^3) + 1) + 2$$

$$= T(n/2^3) + 3$$

$$\text{ma } T(n/2) = T(n/2^3) + 1$$

.....

$$= T(n/2^k) + k$$

$$= T(1) + k$$

$$\text{ma } T(1)=1 \text{ e } k = \log_2 n$$

$$= 1 + k = \log_2 n + 1$$

$$\text{Quindi } T(n) = \log_2 n + 1$$

Metodo di iterazione

9

Esempio: Sia $n=2^k$ $T(n) = 8T(n/2) + n$

$$T(1) = 2$$

$$T(n) = 8T(n/2) + n$$

$$\text{ma } T(n/2) = 8T(n/2^2) + n/2$$

$$= 8(8T(n/2^2) + n/2) + n$$

$$= 8^2 T(n/2^2) + 8n/2 + n$$

$$= 8^2 T(n/2^2) + 4n + n$$

$$\text{ma } T(n/2^2) = 8T(n/2^3) + n/2^2$$

$$= 8^2 (8T(n/2^3) + n/2^2) + 4n + n$$

$$= 8^3 T(n/2^3) + 8^2 n/2^2 + 4n + n$$

$$= 8^3 T(n/2^3) + 4^2 n + 4n + n$$

Metodo di iterazione

10

$$T(n) = 8^3 T(n/2^3) + 4^2 \cdot n + 4 \cdot n + n$$

.....

$$= 8^k T(n/2^k) + 4^{k-1} \cdot n + 4^{k-2} \cdot n + \dots + n$$

$$= 8^k T(n/2^k) + n \sum_{i=0, \dots, k-1} 4^i$$

$$= 8^k T(n/2^k) + n (4^{k-1+1} - 1)/3$$

$$= 8^k T(n/2^k) + n (4^k - 1)/3$$

$$= (2^k)^3 T(n/2^k) + n ((2^k)^2 - 1)/3$$

$$= n^3 \cdot T(1) + n (n^2 - 1)/3$$

$$= n^3 \cdot 2 + n (n^2 - 1)/3$$

$$= (7 n^3 + n)/3$$

proseguendo in questo modo
dopo k iterazioni avremo

ma $T(1)=2$

e $n = 2^k$

Quindi $T(n) = (7 n^3 + n)/3$

Metodo di iterazione

11

Esempio: $T(n) = T(n-1) + T(n-2)$ (sequenza di Fibonacci)

$$T(2) = 1$$

$$T(1) = 1$$

Risolvere questa relazione di ricorrenza con il metodo iterativo è molto complesso.

Proviamo però a limitarla

$$T(n) = T(n-1) + T(n-2) \leq 2 T(n-1)$$

e

$$T(n) = T(n-1) + T(n-2) \geq 2 T(n-2)$$

Metodo di iterazione

Esempio: $T(n) = T(n-1) + T(n-2)$ (sequenza di Fibonacci)

12

$$T(2) = 1$$

$$T(1) = 1$$

Applichiamo il metodo di iterazione alla 1.

cioè risolviamo

$$T(n) \leq 2 T(n-1)$$

$$T(n) \leq 2 T(n-1)$$

$$\leq 2 \cdot 2 T(n-2)$$

$$\leq 2 \cdot 2 \cdot 2 T(n-3) = 2^3 T(n-3)$$

.....

$$\leq 2^k T(n-k)$$

.....

$$\leq 2^{n-1} T(1) = 2^{n-1}$$

ci fermeremo quando
 $n - k = 1 \Rightarrow k = n - 1$

Quindi $T(n) \leq 2^{n-1}$

Metodo di iterazione

Esempio: $T(n) = T(n-1) + T(n-2)$ (sequenza di Fibonacci)

$$T(2) = 1$$

$$T(1) = 1$$

13

Applichiamo il metodo di iterazione alla 2.

cioè risolviamo

$$T(n) \geq 2 T(n-2)$$

$$T(n) \geq 2 T(n-2)$$

$$\geq 2 \cdot 2 T(n-2-2)$$

$$\geq 2 \cdot 2 \cdot 2 T(n-2-2-2)$$

$$= 2^3 T(n-3 \cdot 2)$$

.....

$$\geq 2^k T(n-k \cdot 2)$$

.....

$$\geq 2^{(n-2)/2} T(2) = 2^{(n-2)/2}$$

proseguendo in questo modo
dopo k iterazioni avremo

ci fermeremo quando
 $n - k \cdot 2 = 2 \Rightarrow k = (n-2)/2$

Quindi $T(n) \geq 2^{(n-2)/2}$

Metodo di iterazione

Esercizi Risolvere la seguente relazione di ricorrenza utilizzando il metodo iterativo

14

1. Sia n dispari,
$$T(n) = 2 T(n - 2) + 3$$
$$T(1) = 1$$

2. $T(n) = n + T(n - 1)$
 $T(1) = 1$

3. Sia $n = 3^k$
$$T(n) = 9 T(n/3) + n$$
$$T(1) = 1$$