

Algoritmi

Stefano Finzi Vita (Sapienza)

I.I.S. "Gaetano De Sanctis", 10 aprile 2017

Ancora su numeri, cambi di base e algoritmi.

Avete ormai visto diversi esempi di algoritmi. Per risolvere un problema, specie se con l'aiuto di un computer:

- dobbiamo aver presente la rappresentazione dei numeri, anche in basi diverse da 10 (ad esempio 2), e come questi vengano approssimati (con l'**insieme dei numeri macchina**, cioè i numeri effettivamente rappresentabili). L'algebra dei numeri macchina è profondamente diversa da quella del continuo dei reali: identità che diventano false, proprietà che non valgono più, operazioni 'pericolose' ed effetti disastrosi.
- occorrono procedure ben strutturate, operazioni semplici ripetute magari migliaia di volte (**cicli**) e diverse strade da percorrere in base alle situazioni (**alternative**) [e quindi l'uso di un **linguaggio di programmazione**]
- tra queste procedure hanno una notevole importanza quelle ricorsive, cioè quelle che richiedono un calcolo ripetuto a partire da uno o più dati iniziali. Vogliamo vederne qualche esempio.

La rappresentazione dei numeri: il caso continuo

Ogni numero reale può essere rappresentato come un **numero decimale** finito o infinito, **periodico o no**, in notazione posizionale:

$$x = n.a_1a_2\dots a_k\dots = n + \frac{a_1}{10} + \frac{a_2}{10^2} + \dots + \frac{a_k}{10^k} + \dots$$

dove $n \in \mathbb{Z}$ (parte intera), $a_i = 0, 1, \dots, 9$. In particolare:

- **periodici** \rightarrow **razionali** (\mathbb{Q}):

Es.: $2(.00000\dots)$, $3.5(00000\dots)$, $0.\bar{6}$, $7.02\bar{428}$

- **non periodici** \rightarrow **irrazionali** ($\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$):

Es.: $\sqrt{2}$, $\sqrt{3}$, π , e

Ogni numero reale x può essere approssimato (con precisione arbitraria) mediante un numero razionale \bar{x} [**densità di \mathbb{Q} in \mathbb{R}**].

La retta reale non ha buchi [**continuità dei numeri reali**].

Se \bar{x} approssima x , definiremo:

● **errore assoluto:** $e_A(x) = |x - \bar{x}|$,

errore relativo: $e_R(x) = \frac{|x - \bar{x}|}{|\bar{x}|} = \frac{e_A}{|\bar{x}|}$.

● **troncamento** (arrotondamento per difetto) di x a k cifre:

$$x_{(k)} = n.a_1a_2 \dots a_k$$

● **arrotondamento per eccesso** di x a k cifre:

$$x^{(k)} = n.a_1a_2 \dots (a_k + 1) = x_{(k)} + 10^{-k}$$

● **arrotondamento di x alla k -ma cifra :**

$$fl_k(x) = x_{(k)} \text{ se } a_{k+1} < 5; \quad fl_k(x) = x^{(k)} \text{ se } a_{k+1} \geq 5$$

● $x_{(k)} \leq x < x^{(k)}$,

$$|x - x_{(k)}| < 10^{-k}, \quad |x - x^{(k)}| < 10^{-k},$$

$$|x - fl_k(x)| < 0.5 * 10^{-k}.$$

Virgola mobile

Per operare con i numeri decimali non nulli è spesso comodo rappresentarli in una forma normalizzata che ne metta in risalto l'ordine di grandezza, la cosiddetta **rappresentazione in virgola mobile** (*floating point numbers*):

$$x = \pm m \cdot 10^z = (\pm m, z), \quad 0.1 \leq m < 1, \quad z \in \mathbb{Z}$$

con m = **mantissa**, z = **esponente**.

La corrispondenza $x \rightarrow (m, z)$ è unica^(*). Esempi:

$$9 \rightarrow (0.9, 1)$$

$$-123.81471 \rightarrow (-0.12381471, 3)$$

$$0.0000715 \rightarrow (0.715, -4).$$

(*) se escludiamo i numeri 9 -periodici, che possiamo però identificare con i rispettivi equivalenti 0 -periodici. Ad esempio $0.\bar{9} = 1$, $3.4\bar{9} = 3.5$, ecc. (del resto nessuna divisione tra interi genera un numero 9 -periodico...)

Sul cambiamento di base

La scelta di usare la base 10 risponde all'esigenza di facilitare i calcoli, ma ovviamente non è l'unica possibile.

Ad esempio si è scoperto che gli Inca usavano per i calcoli un abaco (la **Yupana**) basato sulla notazione posizionale in base 40.

L'aritmetica dell'orologio (ore, minuti, secondi) è in base 60.

E i computer lavorano in base 2.

E' quindi utile poter passare da una base all'altra, convertendo la rappresentazione dei numeri.

Attenzione:

- un numero decimale finito in una base può restare finito o diventare periodico in un'altra
- un numero decimale periodico in una base può restare periodico o diventare finito in un'altra
- un numero decimale illimitato non periodico lo rimane in ogni base

Sul cambiamento di base (segue)

Come si capisce se un numero razionale x in base 10 sia finito o meno in un'altra base b ?

- Si calcola la sua frazione generatrice: $x = \left(\frac{n}{m}\right)_{10}$.
- Se m divide una qualche potenza di b (b^k multiplo di m per qualche $k \in \mathbb{N}$), il numero sarà finito in base b (con k cifre per la parte frazionaria), altrimenti no.

Esempi (per $b = 2$):

$$0.75 = \frac{75}{100} = \frac{3}{4} \Rightarrow (0.75)_{10} = (0.11)_2$$

$2.7 = \frac{27}{10} = \frac{27}{2 \times 5} \Rightarrow$ in base due il numero diventa periodico (nessuna potenza di 2 può dividere 10)

Ci serve un algoritmo generale per il cambiamento di base, dalla base b alla base 10 e viceversa.

Algoritmi per il cambio di base

- **Dalla base b alla base 10**

Se il numero $x = (a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0 . a_{-1} \dots a_{-m})_b$,
in base 10 sarà dato da:

$$x = (a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0 + a_{-1} b^{-1} + \dots + a_{-m} b^{-m})_{10}$$

- **Dalla base 10 alla base b**

Se $x = (n.m)_{10}$:

- ▶ **parte intera n** : si divide per b finché il risultato non viene zero; i resti delle divisioni in ordine inverso danno la nuova p.i.
- ▶ **parte frazionaria m** : si moltiplica per b finché il risultato non ha parte frazionaria nulla o si riottiene una parte frazionaria già incontrata; le parti intere dei prodotti nell'ordine trovato danno la nuova p.f.

Esercizi

- **Esercizio 1.**

Se approssimiamo 9999 con 10000, e 0.99 con 1, quale delle due approssimazioni è più accurata?

- **Esercizio 2.**

In quale base il numero periodico $0.\bar{3}_{10}$ diventa un numero con parte frazionaria finita e quale ne sarebbe la rappresentazione?

- **Esercizio 3.**

Sapreste dire in quali basi b (tra 2 e 9) il numero decimale 0.375 avrebbe rappresentazione finita?

- **Esercizio 4.**

Trasformate in base 10 i numeri $(1101.01)_2$ e $(210.012)_3$.

- **Esercizio 5.**

Trasformate il numero 25.7 in base 2.

Soluzioni Esercizi

- **Esercizio 1.**

Nel primo caso: $e_A = |10000 - 9999| = 1$, $e_R = 1/10000 = 10^{-4}$;
nel secondo: $e_A = |1 - 0.99| = 0.01$, ma $e_R = 0.01/1 = 10^{-2}$;
ne segue che l'approssimazione migliore è la prima.

- **Esercizio 2.**

In base 3 il numero periodico $0.\overline{3}_{10}$ diventa semplicemente 0.1_3 .

- **Esercizio 3.**

$0.375 = \frac{3}{8}$; allora il numero avrà rappresentazione finita nelle basi $b = 2, 4, 6, 8$. Infatti 8 divide $2^3, 4^2, 6^3$ e ovviamente 8. Infatti

$$(0.375)_{10} = (0.011)_2 = (0.12)_4 = (0.213)_6 = (0.3)_8.$$

- **Esercizio 4.**

$$(1101.01)_2 = 8 + 4 + 1 + \frac{1}{4} = 13.25$$

$$(210.012)_3 = 18 + 3 + \frac{1}{9} + \frac{2}{27} = 21.\overline{185}$$

- **Esercizio 5.**

Parte intera:

$$25 : 2 = 12, \quad R = \mathbf{1}$$

$$12 : 2 = 6, \quad R = \mathbf{0}$$

$$6 : 2 = 3, \quad R = \mathbf{0}$$

$$3 : 2 = 1, \quad R = \mathbf{1}$$

$$1 : 2 = 0, \quad R = \mathbf{1}$$

Parte frazionaria :

$$0.7 \times 2 = \mathbf{1.4}$$

$$\mathbf{0.4} \times 2 = \mathbf{0.8}$$

$$0.8 \times 2 = \mathbf{1.6}$$

$$0.6 \times 2 = \mathbf{1.2}$$

$$0.2 \times 2 = \mathbf{0.4}$$

$$\mathbf{0.4} \times 2 = \mathbf{0.8} \text{ ecc. ecc}$$

Quindi: $(25.7)_{10} = (11001.10\overline{1110})_2$, numero periodico come previsto.

Algoritmi tramite metodi iterativi

Chiamiamo **metodo iterativo a un passo** quello definito a partire da un **dato iniziale** x_0 e da una **legge** F che trasforma (attraverso una formula o dei calcoli ben definiti) un dato in input in un dato in output, legge da applicare ripetute volte a partire da x_0 . In formule:

Dato x_0 , calcolare $x_{n+1} = F(x_n)$ per $n = 0, 1, 2, \dots$

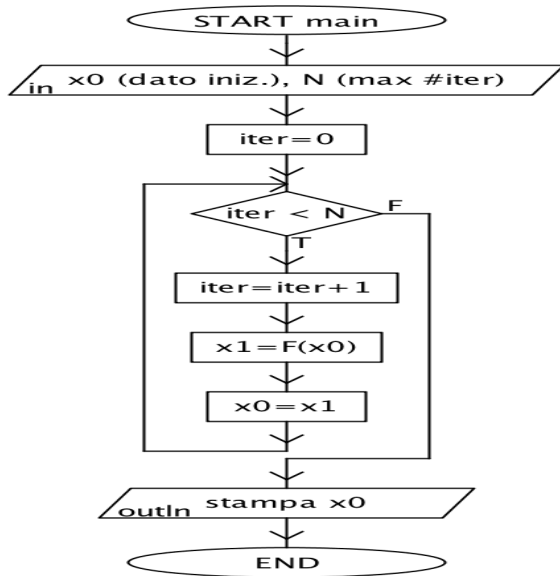
finché un certo **criterio di arresto** non viene soddisfatto: ad esempio si può richiedere un numero fisso di iterazioni da raggiungere oppure di fermarsi appena il valore delle iterate soddisfa una data condizione.

Nomi equivalenti: **successioni per ricorrenza**, **sistemi dinamici discreti**.

Sono alla base anche di numerosi modelli matematici per le applicazioni in biologia, fisica, economia, ecc.

Definizione. Chiamiamo valore di **equilibrio** (o **punto fisso**) della legge F un valore c tale che $F(c) = c$.

Diagramma di flusso



Esercizi

- 1 Data la legge $F(x) = 2x - 1$, calcolarne il valore di equilibrio. Scrivere le prime 5 iterazioni partendo da $x_0 = 0$ e da $x_0 = 2$. Come si comportano le sequenze rispetto all'equilibrio?
- 2 Scrivere le prime 6 iterazioni delle leggi $F_1(x) = x/2$ e $F_2(x) = -x/2$ partendo da $x_0 = 1$. Come si comportano le sequenze rispetto al valore di equilibrio?
- 3 Date le sequenze di valori:
2 5 8 11 14 ...,
0 1 2 5 26 677 ...,
8 7 10 9 12 11 ...
provate a dedurre le leggi che le hanno rispettivamente generate.
- 4 Data la legge $F(x) = 3x + 4$, se $x_3 = 52$, quale è stato il dato iniziale x_0 da cui si è partiti?

Soluzioni

- 1 Il valore di equilibrio si ottiene da $x = 2x - 1 \Rightarrow x = 1$. Ecco le prime 5 iterazioni: $\{0 \ -1 \ -3 \ -7 \ -15 \ \dots\}$ e $\{2 \ 3 \ 5 \ 9 \ 17 \ \dots\}$; la prima sequenza decresce a $-\infty$, la seconda cresce verso $+\infty$.
- 2 Le due leggi hanno entrambe equilibrio in $x = 0$. Ecco le prime 6 iterazioni partendo da $x_0 = 1$
 $1/2 \ 1/4 \ 1/8 \ 1/16 \ 1/32 \ 1/64 = 1/2^6 \ \dots$
 $-1/2 \ 1/4 \ -1/8 \ 1/16 \ -1/32 \ 1/64 = 1/2^6 \ \dots$
entrambe tendono a zero, la prima decrescendo, la seconda oscillando.
- 3 Ecco le leggi che le hanno generate:
 $F(x) = x + 3, \quad F(x) = x^2 + 1,$
 $F(x) = x - 1$ se x pari, $F(x) = x + 3$ se x dispari.
- 4 Vale $x_n = \frac{1}{3}(x_{n+1} - 4)$, con $x_3 = 52$; allora:
 $x_2 = \frac{1}{3}(52 - 4) = 16, \quad x_1 = \frac{1}{3}(16 - 4) = 4, \quad x_0 = \frac{1}{3}(4 - 4) = 0.$

Un esempio di metodo iterativo per il calcolo di $\sqrt{2}$

L'idea è quella di generare una sequenza di valori che si avvicinino sempre più al valore cercato, che data la sua irrazionalità potrà solo essere approssimato con una certa precisione.

Idea geometrica: $\sqrt{2}$ è la misura del lato del quadrato di area 2. Partiamo allora da un rettangolo di dimensioni $x_0 > \sqrt{2}$ e $2/x_0$ (quindi di area 2) e cerchiamo di generare una sequenza di rettangoli di dimensioni via via più vicine tra loro, che si avvicini quindi sempre più al quadrato cercato.

Osserviamo che la media aritmetica tra i valori x_0 e $2/x_0$ sarà compresa tra di essi. Poniamo quindi:

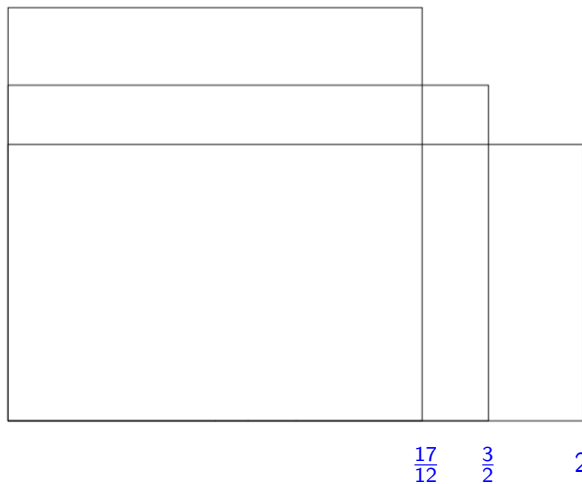
$$x_1 = \frac{1}{2} \left(x_0 + \frac{2}{x_0} \right)$$

Ad es. se $x_0 = 2$, allora $x_1 = 3/2 = 1.5$, e passeremo quindi da un rettangolo di dimensioni 2×1 a un rettangolo di dimensioni $3/2 \times 4/3$.

Ripetendo il procedimento:

$$x_2 = \frac{1}{2} \left(x_1 + \frac{2}{x_1} \right) = \frac{1}{2} \left(\frac{3}{2} + \frac{4}{3} \right) = \frac{17}{12} = 1.4166666...$$

Idea grafica (prime due iterazioni)



L'algoritmo di Erone per il calcolo di $\sqrt{2}$

Dato $x_0 > \sqrt{2}$, calcola $x_{n+1} = F(x_n) = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{2}{x_n} \right)$ per $n = 0, 1, 2, \dots$

Partendo per esempio da $x_0 = 2$, i primi 5 valori saranno:

$$x_1 = 1.5, \quad x_2 = 1.416666666666667, \quad x_3 = 1.414215686274510,$$
$$x_4 = 1.414213562374690, \quad x_5 = 1.414213562373095$$

Con sole 5 iterazioni otteniamo una precisione di oltre 10^{-10} !

Idea algebrica: partiamo dall'equazione $x^2 = 2$; allora

$$x = \frac{2}{x} \quad \rightarrow \quad 2x = x + \frac{2}{x} \quad \rightarrow \quad x = \frac{1}{2} \left(x + \frac{2}{x} \right)$$

L'algoritmo di Erone si ottiene trasformando l'ultima equazione (soddisfatta da $\sqrt{2}$) in un **metodo iterativo** innescato da un valore iniziale.

Funziona sempre? Che succede se prendiamo il metodo : $x_{n+1} = \frac{2}{x_n}$?

Proviamo a dimostrare che funziona!

Esercizio.

- Calcolare il valore di equilibrio della legge F ;
- mostrare che se $x_0 > \sqrt{2}$ vale sempre $x_n > 0$;
- provare che vale sempre $x_n^2 > 2$ (cioè i valori saranno sempre a destra di $\sqrt{2}$) [usare la disuguaglianza $a^2 + b^2 \geq 2ab$];
- provare che vale sempre $x_n > x_{n+1}$ (cioè la sequenza decresce);
- concludere che la sequenza si avvicina decrescendo proprio a $\sqrt{2}$.

Soluzione

- (i) Ripercorrendo a ritroso l'idea algebrica si vede che $\sqrt{2}$ è un equilibrio per F ;
- (ii) ad es. se $x_0 = 2 > 0$, le iterazioni successive sono ottenute come media aritmetica di due quantità positive.
- (iii) Dalla disuguaglianza $(a^2 + b^2) \geq 2ab$ segue che

$$x_{n+1} = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{2}{x_n} \right) \geq \frac{1}{2} 2 \sqrt{x_n} \frac{\sqrt{2}}{\sqrt{x_n}} = \sqrt{2},$$

che è quanto dovevamo provare.

(iv) Dobbiamo dimostrare che vale $x_n > x_{n+1} = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{2}{x_n} \right)$; si vede che ciò si verifica se e solo se $x_n^2 > 2$ (dimostrato al punto precedente).

(v) La sequenza decresce mantenendosi sempre maggiore di $\sqrt{2}$; questo basta a dimostrare che converga a un numero $L \geq \sqrt{2}$. Ma L dovrà per forza verificare l'equazione $2L = L + 2/L$, cioè $L^2 = 2$, quindi $L = \sqrt{2}$.

Quindi l'algoritmo di Erone fornisce un metodo pratico per approssimare questo numero irrazionale!

Si dimostra di più !

Per stimare la bontà dell'algorithm possiamo anche valutare la sua efficienza (o *velocità di convergenza*), e vorremmo anche un buon *criterio di arresto* (stop con la certezza di aver raggiunto la precisione desiderata). Vale

$$x_n - \sqrt{2} < \frac{x_0 - \sqrt{2}}{2^n}.$$

Per ogni n si ha $x_n > \sqrt{2}$, quindi $2/x_n < \sqrt{2}$. Allora

$$x_{n+1} - \sqrt{2} = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{2}{x_n} \right) - \sqrt{2} < \frac{1}{2} (x_n + \sqrt{2}) - \sqrt{2} < (x_n - \sqrt{2})/2;$$

quindi la differenza tra x_n e il valore $\sqrt{2}$ tende a zero al crescere di n , e l'errore si dimezza almeno ad ogni passo.

In realtà si può addirittura dimostrare che l'errore a ogni passo si riduce come il quadrato dell'errore precedente. In altre parole il numero delle cifre significative corrette di $\sqrt{2}$ si raddoppia all'incirca ad ogni iterazione !

Un criterio d'arresto

Vale

$$x_{n+1} - \sqrt{2} < x_n - x_{n+1} .$$

Ancora dalla relazione vista al punto precedente: $2x_{n+1} < x_n + \sqrt{2}$, da cui, sottraendo a entrambi i membri $(x_{n+1} + \sqrt{2})$ si ottiene la tesi, che afferma in sostanza che se mi fermo dopo $n + 1$ passi, la mia distanza dal valore corretto di $\sqrt{2}$ è minore della differenza $x_n - x_{n+1}$. Abbiamo quindi trovato un ottimo criterio d'arresto per il nostro algoritmo: ci riterremo soddisfatti, e quindi fermeremo le iterazioni, non appena quella differenza sarà diventata più piccola della precisione voluta. Ad esempio se vogliamo k cifre corrette:

STOP quando $x_n - x_{n+1} < \frac{1}{2} \times 10^{-k}$

Generalizzazioni

Quanto visto per $\sqrt{2}$ si generalizza facilmente:

- L'algoritmo per approssimare la **radice quadrata di un qualunque numero positivo** α sarà dato da

$$x_{n+1} = F(x_n) = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{\alpha}{x_n} \right) \quad \text{per } n = 0, 1, 2, \dots$$

- Possiamo passare alla **radice cubica** di un numero positivo estendendo l'idea geometrica: vogliamo trasformare un parallelepipedo di base quadrata (di lato x_0) e altezza α/x_0^2 (quindi di volume pari ad α) via via verso un cubo il cui lato sarà pertanto il numero cercato. Usando ancora la media aritmetica delle dimensioni, si ottiene la formula:

$$x_{n+1} = F(x_n) = \frac{1}{3} \left(2x_n + \frac{\alpha}{x_n^2} \right) \quad \text{per } n = 0, 1, 2, \dots$$

- Quale sarebbe un algoritmo per calcolare $\sqrt[5]{\alpha}$?

Generalizzazioni

Quanto visto per $\sqrt{2}$ si generalizza facilmente:

- L'algoritmo per approssimare la **radice quadrata di un qualunque numero positivo** α sarà dato da

$$x_{n+1} = F(x_n) = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{\alpha}{x_n} \right) \quad \text{per } n = 0, 1, 2, \dots$$

- Possiamo passare alla **radice cubica** di un numero positivo estendendo l'idea geometrica: vogliamo trasformare un parallelepipedo di base quadrata (di lato x_0) e altezza α/x_0^2 (quindi di volume pari ad α) via via verso un cubo il cui lato sarà pertanto il numero cercato. Usando ancora la media aritmetica delle dimensioni, si ottiene la formula:

$$x_{n+1} = F(x_n) = \frac{1}{3} \left(2x_n + \frac{\alpha}{x_n^2} \right) \quad \text{per } n = 0, 1, 2, \dots$$

- Quale sarebbe un algoritmo per calcolare $\sqrt[5]{\alpha}$? $x_{n+1} = \frac{1}{5} \left(4x_n + \frac{\alpha}{x_n^4} \right)$

GRAZIE!

Continua...