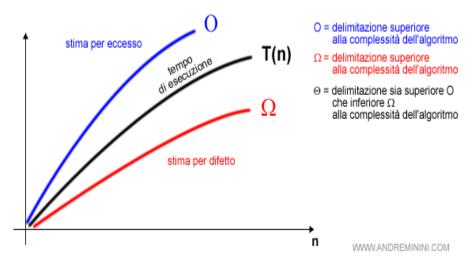
Francesco Pugliese, PhD

neural1977@gmail.com

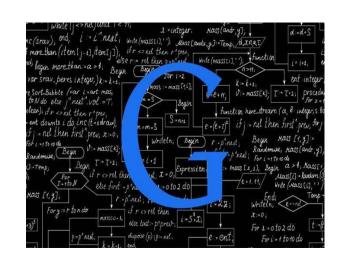
✓ Con complessità di un algoritmo o efficienza di un algoritmo ci si riferisce dunque alle risorse di calcolo richieste. I problemi sono classificati in differenti classi di complessità, in base all'efficienza del migliore algoritmo noto in grado di risolvere quello specifico problema.

✓ Una distinzione informale, ma di grande rilievo, è quella posta tra i cosiddetti problemi facili, di cui si conoscono **algoritmi di risoluzione efficienti**, e difficili,

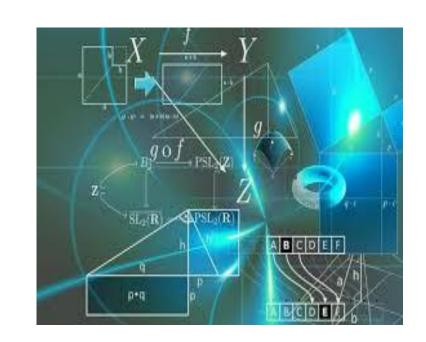
di cui gli unici algoritmi noti non sono efficienti.



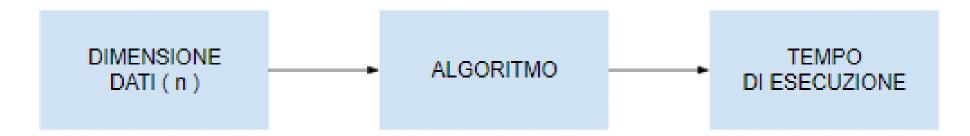
- ✓ Ad esempio la maggior parte della crittografia moderna si fonda sull'esistenza di problemi ritenuti difficili.
- ✓ Ha enorme rilevanza lo studio di tali problemi, poiché, qualora si dimostrasse l'esistenza di un algoritmo efficiente per un problema ritenuto difficile, i sistemi crittografici basati su di esso non sarebbero più sicuri.
- ✓ L'esecuzione di un programma implica un costo economico, dovuto all'utilizzo delle risorse (memoria, traffico sulla rete, spazio su disco, ecc.) e di tempo di elaborazione.



- ✓ Complessità spaziale: riguarda l'utilizzo delle risorse da parte di un programma.
- ✓ Complessità temporale: riguarda il tempo di esecuzione di un programma.
- ✓ Nello sviluppo di un algoritmo è particolarmente importante la complessità temporale. La complessità spaziale è meno importante, in quanto spesso compensata dai progressi tecnologici sui componenti hardware del computer (es. hard disk e memorie ram più capienti).



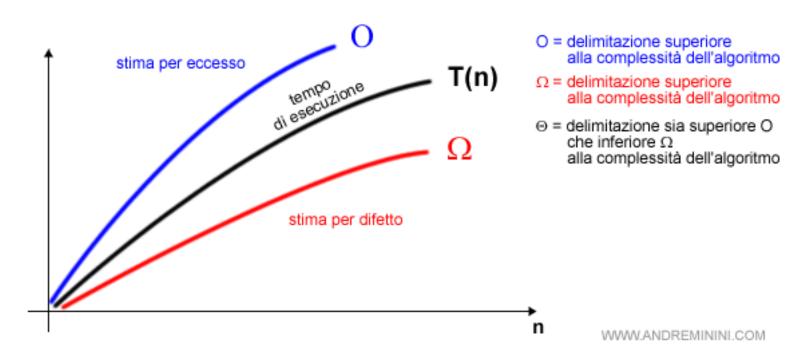
- ✓ La complessità temporale cresce al crescere della dimensione n dei dati in input. Per dimensione dell'input intendiamo la quantità dei dati in input di un algoritmo.
- ✓ Il tempo di esecuzione di un algoritmo è strettamente legato al funzionamento di un algoritmo. Per raggiungere un obiettivo esistono algoritmi più efficienti di altri.



- ✓ Esistono anche altri fattori che possono influenzare il tempo di esecuzione ma in un'analisi dell'algoritmo non vanno considerati.
- ✓ Esempio. Nel computo della complessità di un algoritmo non vanno considerati gli aspetti hardware, la velocità del processore (cpu), né le tecniche di compilazione, il compilatore o il linguaggi di programmazione utilizzato.
- ✓ In informatica per calcolare la complessità computazionale di un algoritmo si utilizza **l'analisi asintotica.** Tuttavia, l'analisi asintotica è uno **strumento della matematica** che si applica alle funzioni, mentre il tempo di esecuzione non lo è.

- ✓ Quindi, per usare l'analisi asintotica devo **trasformare il tempo di esecuzione dell'algoritmo in una funzione T(n)** in funzione della dimensione n dei dati input. In genere la funzione T(n) misura il numero di comandi eseguiti dall'algoritmo.
- ✓ Data un'istanza di dimensione n, nel caso peggiore l'algoritmo ha una complessità temporale O(f(n)) se T(n)=O(f(n)).
- ✓ Dove n è il **numero delle righe eseguite** (dimensione n dei dati) mentre **f(n)** è un limite superiore del tempo di esecuzione dell'algoritmo nell'ipotesi peggiore.

Voltre a O grande si utilizzano anche le altre notazioni del calcolo asintotico, ossia omega (Ω) e theta (θ). Qui ci limitiamo ad accennare la loro esistenza per non appesantire la spiegazione. La differenza tra O, Ω e θ è la delimitazione superiore, inferiore o media della funzione T(n). Per approfondire la differenza rimando alla lettura del calcolo asintotico.



- ✓ In ogni caso, per valutare la complessità di un algoritmo si utilizza sempre l'ipotesi del caso peggiore.
- ✓ Perché si utilizza il caso peggiore? Facciamo un esempio pratico, un algoritmo cerca sequenzialmente un dato X in un file composto da 1000 record, partendo dal primo all'ultimo.

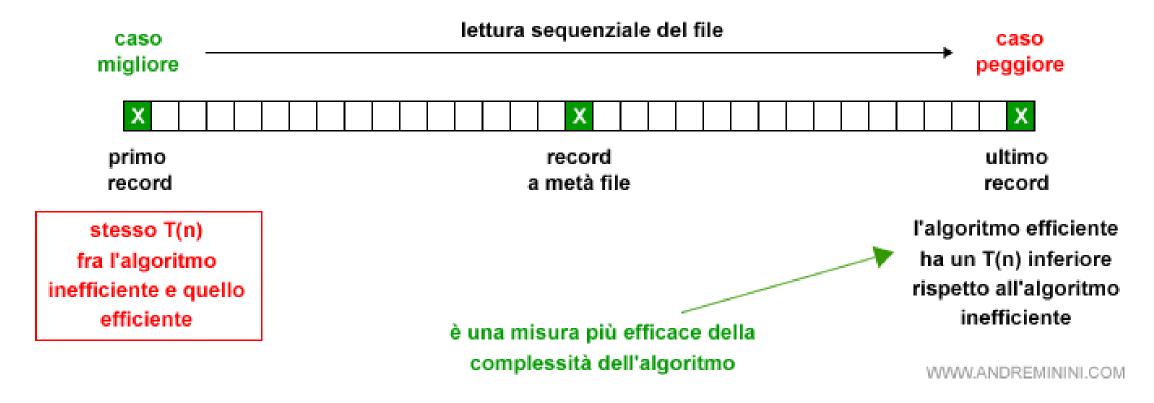


- ✓ Possono verificarsi tre casi:
 - •Caso migliore. Il dato X si trova al primo record (1 iterazione).

•Caso intermedio. Il dato X si trova alla metà del file (500 iterazioni).

- •Caso peggiore. Il dato X si trova alla fine del file (1000 iterazioni). Per arrivarci l'algoritmo deve leggere tutto il file.
- ✓ Nell'**analisi di un algoritmo** si utilizza il caso peggiore, perché è quello che ne misura meglio l'efficienza dal punto di vista tecnico.

✓ Viceversa, il caso migliore non permette di distinguere un algoritmo inefficiente da uno efficiente.



✓ A volte il caso medio è utile se l'algoritmo deve essere eseguito moltissime volte perché il caso peggiore e quello migliore si compensano tra loro nel corso del tempo. E' comunque preferibile analizzare sempre anche il caso peggiore, perlomeno per evitare il rischio di sviluppare un "algoritmo eterno".

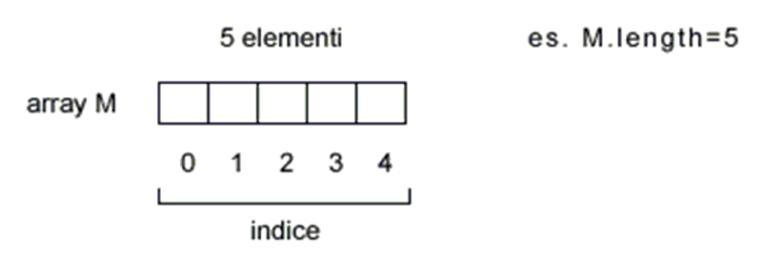
- ✓ Per semplicità usiamo lo stesso costo c per ogni istruzione. In realtà, il costo computazionale varia a seconda se si tratta di un'assegnazione, di un confronto, ecc.
- ✓ Inoltre, per semplicità sto utilizzando uno **pseudocodice**. Un algoritmo scritto in pseudocodice può comunque essere implementato in un **programma** utilizzando qualsiasi linguaggio di programmazione.
- ✓ L'algoritmo di sopra prende in input un vettore M composto da 5
 elementi (length=5).
- ✓ La prima linea (1) e l'ultima (2) sono eseguite una sola volta durante l'esecuzione del programma (n=1).

✓ Viceversa, il caso migliore non permette di distinguere un algoritmo inefficiente da uno efficiente.

| | | costo | esecuzione | |
|---|----------------------------|-------|------------|--|
| 1 | output =false | С | 1 | |
| 2 | for (i=0 to M.length-2) | С | | |
| 3 | for (j=i+1 to M.length-1) | С | | |
| 4 | <pre>if (M[i]==M[j])</pre> | С | | |
| 5 | output=true | С | | |
| 6 | return output | С | 1 | |
| | | | | |

num.

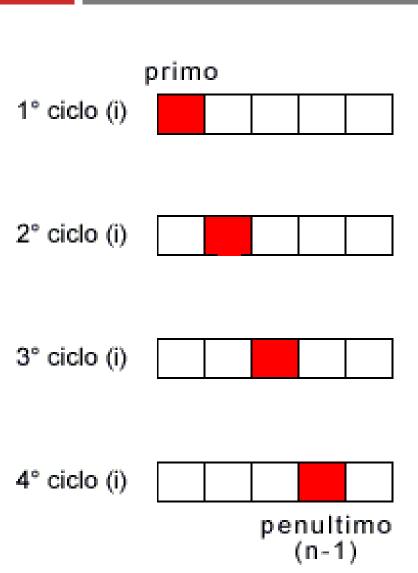
- ✓ Il calcolo si complica un po' quando devo analizzare i cicli.
- ✓ Il ciclo esterno: la seconda linea del codice è un'iterazione for che va dal primo elemento del vettore (i=0) al penultimo (i=length-2) ossia 5-2=3 (incluso).
- ✓ Negli array il primo elemento dell'array ha sempre l'indice uguale a 0. Quindi l'ultimo elemento del vettore M non è M[5] ma M[4]. E' opportuno non confondersi.



✓ Quindi, il ciclo compie n-1 iterazioni dove n=5.

✓ Tuttavia, per calcolare la complessità devo considerare anche il test di chiusura del ciclo.

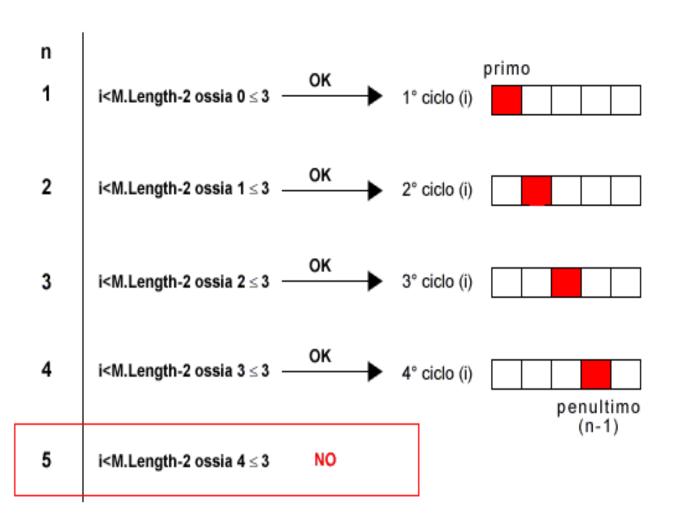
✓ La riga di codice viene eseguita anche quando la condizione (i≤M.length) non viene soddisfatta e il programma esce dall'iterazione.



✓ Quindi, il ciclo compie n-1 iterazioni dove n=5.

 ✓ Pertanto, la seconda linea del codice viene eseguita (n-1)+1 volte ossia **n volte**.

A questo punto scrivo n nella colonna vicino alla riga di codice.



| | | costo | esecuzione | |
|---|---------------------------|-------|------------|--|
| 1 | output =false | С | 1 | |
| 2 | for (i=0 to M.length-2) | С | n | |
| 3 | for (j=i+1 to M.length-1) | С | | |
| 4 | if (M[i]==M[j]) | С | | |
| 5 | output =true | С | | |
| 6 | return output | С | 1 | |
| | | | | |

num.

Bibliografia

https://it.wikipedia.org/wiki/Teoria_della_complessit%C3%A0_c omputazionale

https://www.andreaminini.com/informatica/algoritmo/complessit a-algoritmo