

Il problema di P e NP

Calcolo efficiente, sicurezza di Internet,
e i limiti della conoscenza umana

Linda Pagli
Dipartimento di Informatica
Università di Pisa

Clay Math Institute Problemi del Millennio da \$1M ciascuno

- Congettura di Birch and Swinnerton-Dyer
- Congettura di Hodge
- Equazioni di Navier-Stokes

- P vs NP



~~Congettura di Poincaré~~

- Ipotesi di Riemann
- Teoria di Yang-Mills

Introduzione

I Computer sono velocissimi.
Certi problemi richiedono tantissimo tempo!

Cominciamo con un esempio molto semplice:

Un semplice esempio

$$7 \times 13 = ?$$

Problema della Moltiplicazione
(Risposta 91)

Un altro semplice esempio

$$? \times ? = 91$$

“Problema della fattorizzazione”

(Risposta: 7×13)

Un esempio più grande di moltiplicazione

$$\begin{array}{r} 1.634.733.645.809.253.848 \\ 443.133.883.865.090.859. \\ 841.783.670.033.092.312. \\ 181.110.842.389.333.100. \\ 104.508.151.212.118.167. \\ 511.579 \end{array} \times \begin{array}{r} 1.900.871.281.664.822.113. \\ 126.851.573.935.413.975 \\ 471.896.789.968.515.493. \\ 666.638.539.088.027.103. \\ 802.104.498.957.191.261. \\ 465.571 \end{array} = ?$$

La risposta è:

3.107.418.240.490.043.721.350.750.035.888.567.930.037.346.022.842.727.
545.720.161.948.823.206.440.518.081.504.556.346.829.671.723.286.782.
437.916.272.838.033.415.471.073.108.501.919.548.529.007.337.724.822.
783.525.742.386.454.014.691.736.602.477.652.346.609

Ha richiesto meno di un secondo di tempo di calcolo

Un esempio più grande di fattorizzazione

? × ? =

3.107.418.240.490.043.721.350.750.035.888.567.930.037.
346.022.842.727.545.720.161.948.823.206.440.518.081.
504.556.346.829.671.723.286.782.437.916.272.838.033.
415.471.073.108.501.919.548.529.007.337.724.822.
783.525.742.386.454.014.691.736.602.477.652.346.609

La risposta è:

1.634.733.645.809.253.848	1.900.871.281.664.822.113.
443.133.883.865.090.859.	126.851.573.935.413.975
841.783.670.033.092.312.	471.896.789.968.515.493.
181.110.842.389.333.100.	666.638.539.088.027.103.
104.508.151.212.118.167.	802.104.498.957.191.261.
511.579	465.571

Ha richiesto 20 anni di tempo di calcolo

Non ancora fattorizzato:

74037563479561712828046796097429573142593188889231289084
93623263897276503402826627689199641962511784399589433050
212758537011896809828673317327310893090055250511687706329
9072396380786710086096962537934650563796359

Numero di 212 cifre: RSA-704

Erano stati offerti 30.000 \$, ma la gara è stata chiusa nel 2007 e nessuno ha vinto il premio.

La fattorizzazione è un ingrediente della crittografia

Per aprire un lucchetto a combinazione occorrono pochi secondi conoscendo le 4 cifre della combinazione (PIN)



Se non si ha il PIN di 4 cifre occorrono 10.000 prove per scoprire la combinazione giusta

presi due numeri primi p, q

Calcolare $n = p \times q$ " è facile "

Calcolare p, q da n " è difficile "

perché si devono provare tutti i divisori di n che, come per il lucchetto, sono in numero esponenziale rispetto al numero di cifre di n

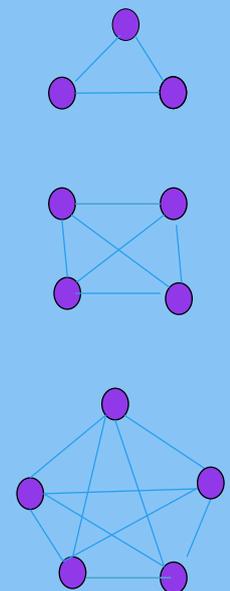
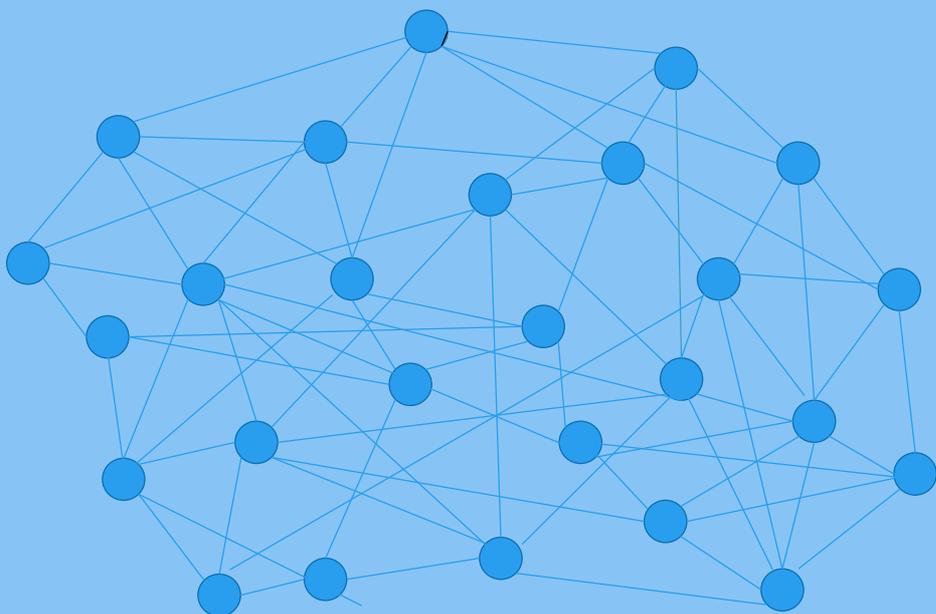
Ricerca col metodo "brute force" .

Ricerca esaustiva : molto lenta se lo spazio di ricerca è ampio.

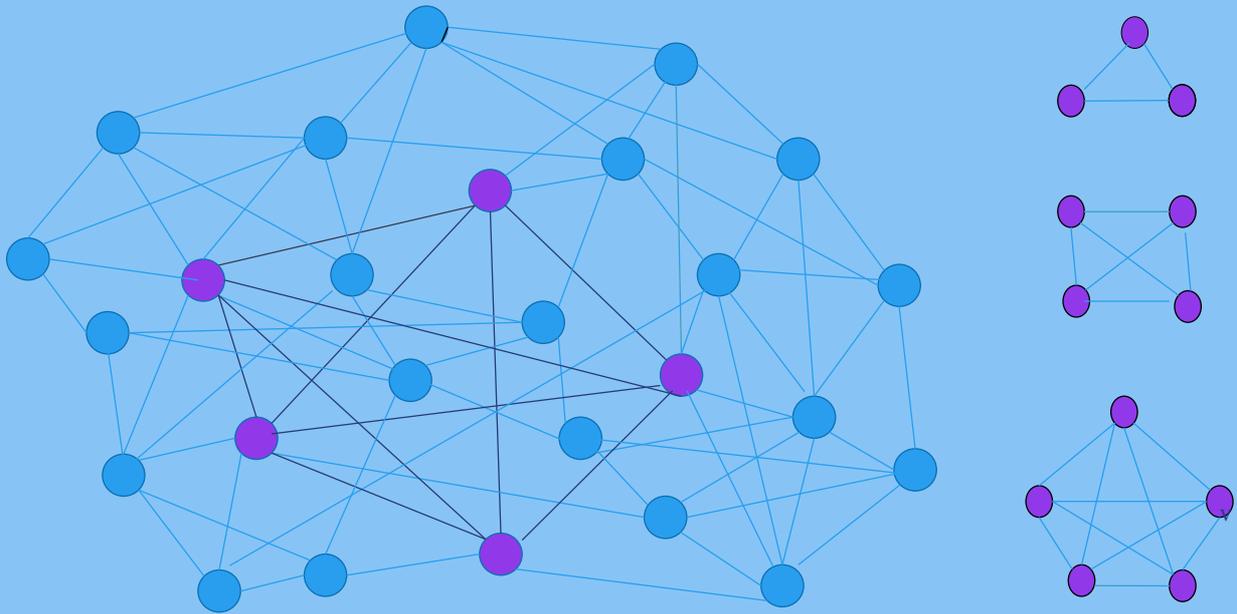
Ma la ricerca esaustiva è necessaria?

Non sappiamo rispondere

Problema della CLIQUE

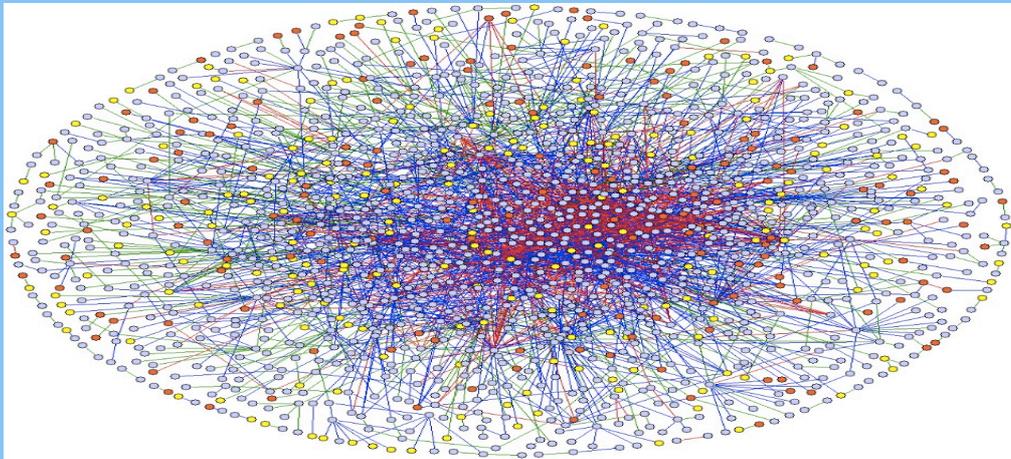


Problema della CLIQUE



Un problema di CLIQUE più grande

Trovare la clique più grande in un grafo di 100 nodi può richiedere fino a **secoli di tempo di calcolo** con una ricerca di tutte le possibilità.



La ricerca esaustiva è necessaria ?
Non lo sappiamo.

Cercare un ago in un pagliaio

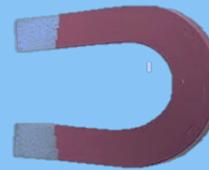


Trovato! Ci ho messo solo 10
giorni!



Cercare un ago.....

La ricerca esaustiva è necessaria?



No, se si ha a disposizione un magnete

Altri problemi difficili

- Scheduling
- Colorazione delle mappe
- Protein folding
- Isomorfismo di grafi
- Puzzle (Sudoku)
- Commesso viaggiatore
- Molti altri....

La questione di P e NP

Possiamo risolvere i problemi precedenti e altri che si risolvono facendo la ricerca esaustiva senza tale ricerca?

P e NP

- P “tempo Polinomiale”
Problemi risolubili velocemente
- NP “tempo Non deterministico Polinomiale”
Problemi verificabili velocemente

include i problemi precedenti

Le classi P e NP



Storia recente della questione di P e NP

- 1960 Albori della teoria della complessità
 - Rabin, Blum, Hartmanis, Edmonds
- 1970 La questione di P e NP; NP-completezza
 - Cook, Levin, Karp

1956 Lettera di Gödel a Von Neuman
(scoperta negli anni 90)

- Anticipazione della questione P e NP

A volte la ricerca esaustiva può essere evitata

Test di primalità

Un modo strano per vedere se un numero è primo

Vecchio teorema. Per un primo p e $a < p$:

$$a^{p-1} = 1 \pmod{p}$$

Esempi:

$$p=7, a=2: 2^6 = 64 = 1 \pmod{7}$$

$$p=15, a=2: 2^{14} = 16.384 = 4 \neq 1 \pmod{15}$$

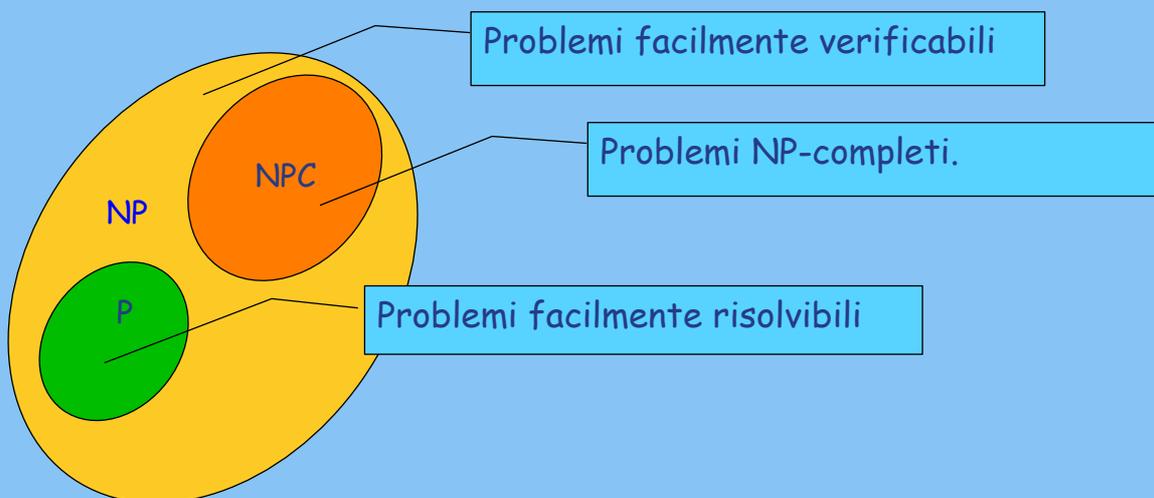
quindi 15 non è primo!

I problemi "difficili" sono quasi tutti equivalenti



Se fossimo in grado di risolverne uno velocemente saremmo in grado di risolverli tutti

Le classi P , NP e NPC



Se un problema è NP-completo la speranza di trovare un algoritmo efficiente è molto bassa!!

NP-completezza

Problemi NP-completi :

Se uno è facile allora tutti i problemi in NP sono facili!

Se uno è difficile allora tutti i problemi in NP sono difficili!

Clique: NP-completo

Colorazione delle mappe: NP-completo

Fattorizzazione: non si sa

Migliaia di problemi NP-completi noti in Matematica, Biologia, Fisica, Economia,....

Protein Engineering vol. 7 no. 9 pp. 1059-1068, 1994

The protein threading problem with sequence amino acid interaction preferences is NP-complete

Richard H. Lathrop

Economic Theory vol. 23, no. 2 , pp. 445-454, 2004

Finding a Nash equilibrium in spatial games is NP-complete

R. Baron, J. Durieu, H. Haller and P. Solal

[math.GR] [arXiv:0802.3839v1](https://arxiv.org/abs/0802.3839v1)

Quadratic equations over free groups are NP-complete

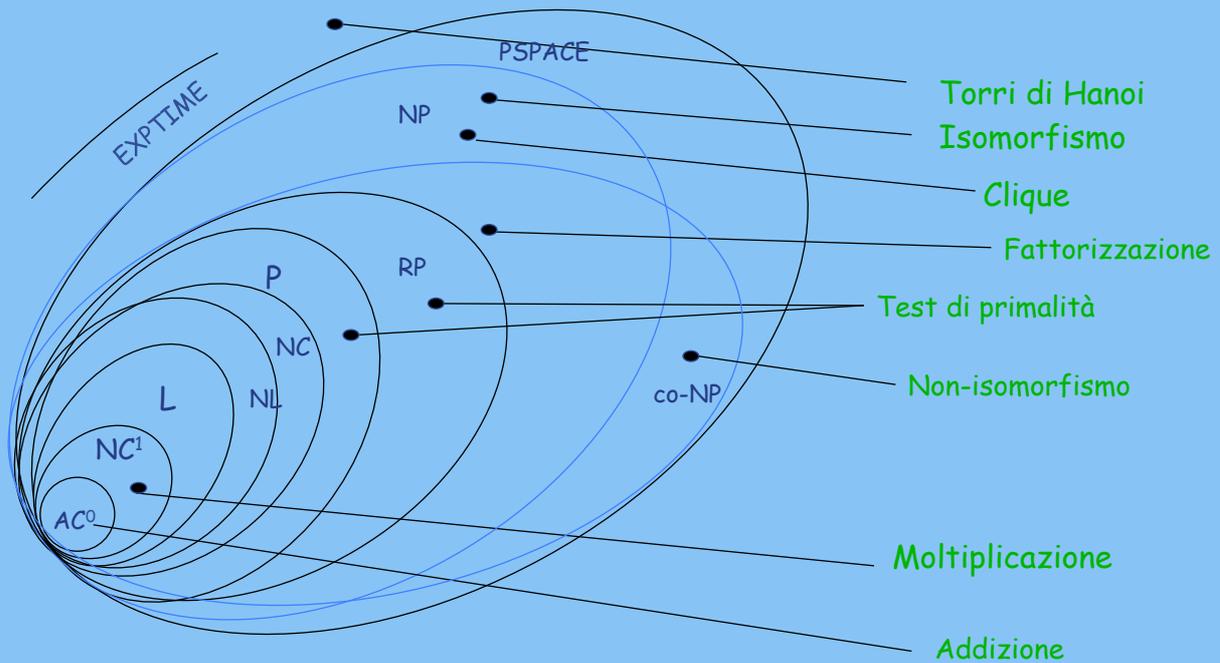
[O. Kharlampovich](#), [I.G. Lysenok](#), [A G Myasnikov](#) [N. Touikan](#)

NP-completezza: segno di difficoltà.

Guida potenziale verso modelli e teorie migliori

Classi di complessità

Problemi:



Come provare che $P \neq NP$?

- Problema:

Algoritmi molto sofisticati.

Bisognerebbe dimostrare che tutte le possibili strategie di risoluzione falliscono.

- Possibile strategie

Limitare le capacità della macchina

Individuare gli input difficili

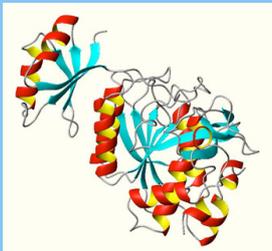
input di grandi dimensioni (tendenti all'infinito)

Cosa succede in natura?

Problemi NP-completi che la “natura risolve”

Biologia: Protein Folding

Minima energia



Fisica: Schiuma

Minima superficie



Economia: Equilibrio di Nash in giochi strategici

Possibilità:

Il modello è sbagliato o sono input speciali o $P=NP$

Novità: Scienze Naturali ↔ Informatica

Conseguenze positive di $P \neq NP$

$P \neq NP$ Alcuni dei problemi che vogliamo risolvere sono difficili.

I problemi difficili sono utili?

Crittografia: Se fattorizzazione è difficile:

- Codifica
- Firma digitale
- E-mail sicura
- Commercio elettronico
- Shopping on-line
- Poker on-line

Verrà mai risolto?

Servono nuove idee.

G R A Z I E