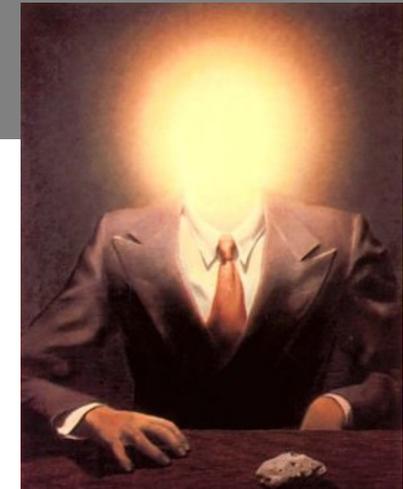


Intelligenza Artificiale II

Introduzione al corso

Marco Piastra



- Searle, J. R., *Minds, Brain and Science*, 1986

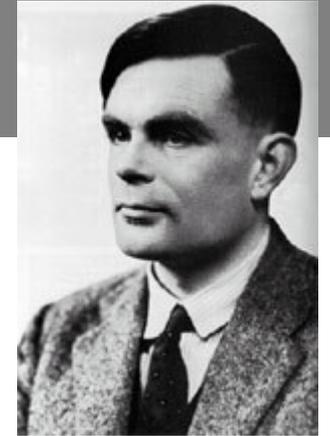
“Because we do not understand the brain very well we are constantly tempted to use the latest technology as a model for trying to understand it.

In my childhood we were always assured that the brain was a telephone switchboard (*“What else could it be?”*).

I was amused to see that Sherrington, the great British neuroscientist, thought that the brain worked like a telegraph system. Freud often compared the brain to hydraulic and electro-magnetic systems. Leibniz compared it to a mill, and I am told some of the ancient Greeks thought the brain functions like a catapult.

At present, obviously, the metaphor is the digital computer.”

Tesi di Church-Turing



Non esiste un'unica, concisa formulazione originale: si tratta di un concetto espresso in più passaggi (e passibile di diverse interpretazioni)

- Una possibile formulazione (Wikipedia)

"Every 'function which would naturally be regarded as computable' can be computed by a Turing machine."

La vaghezza della formulazione ha dato luogo a diverse interpretazioni, una molto comune (e molto discussa) può essere espressa come (D.Dennett, da Wikipedia):

"Every 'function that could be physically computed' can be computed by a Turing machine."

"Turing Machines Everywhere"

■ Billiard Ball Model (BBM) (Fredkin & Toffoli, 1992)

Una macchina di Turing con le palle da biliardo

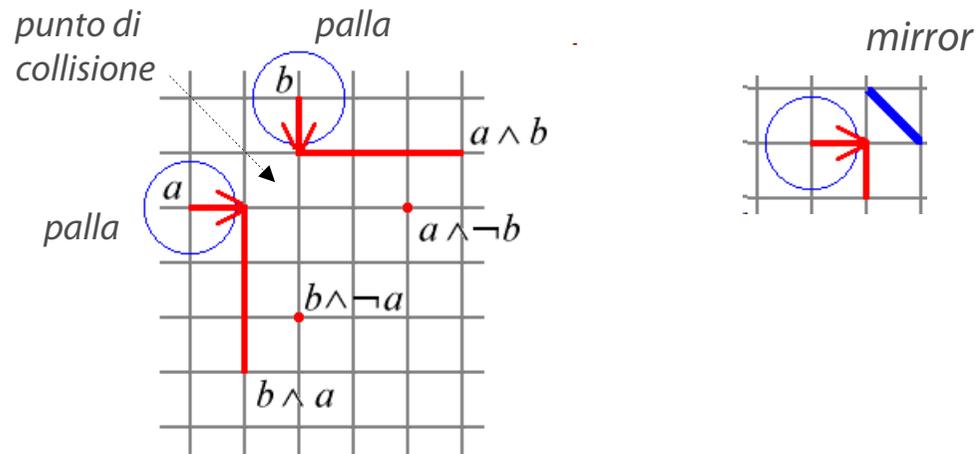
Le palle, tutte identiche, si muovono su una griglia rettangolare, alla stessa velocità

Le palle sono disposte in modo da urtarsi solo per angoli retti

Le collisioni sono elastiche: non si perde energia

Si possono utilizzare dei 'mirror' per guidare il percorso delle palle

Gate logico di base



Dimostrabilmente, si può costruire una macchina di Turing universale

"Turing Machines Everywhere"

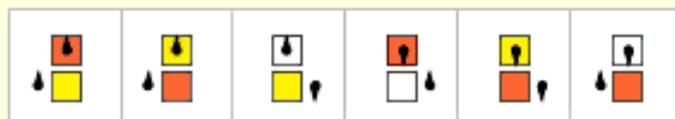
La più piccola macchina di Turing universale

Richiede solo 2 stati e 3 simboli

THE WOLFRAM 2,3 TURING MACHINE RESEARCH PRIZE

\$25,000 prize

Is this Turing machine universal, or not?



*The machine has 2 states and 3 colors, and is 596440 in Wolfram's numbering scheme.
If it is universal then it is the smallest universal Turing machine that exists.*

Oct 24, 2007

We have the solution!
Wolfram's 2,3 Turing machine
is universal

Congratulations Alex Smith.
[Find out more »](#)

Searle: "... At present, obviously, the metaphor is the digital computer."

Da capo, e procediamo con ordine

Oltre la logica classica

- Per logica **classica** si intende:

La logica predicativa del primo ordine L_{PO}

La logica proposizionale L_P (che è contenuta, in senso proprio, in L_{PO})

- Una logica **non classica** adotta regole diverse

- Perché?

Per rappresentare altre forme di ragionamento

Non solo deduttivo ma anche *abduttivo* ed *induttivo* (*vedi oltre*)

Forme speciali, legate ad obiettivi specifici,
come logiche modali o temporali

Per esigenze applicative

Frammenti (sottoinsiemi) di L_{PO} , più efficacemente automatizzabili (p.es. Jess)

Oltre la logica classica

Esempi di logiche diverse dalla logica classica

a) Estensioni in sistemi di calcolo automatico

Esempi: *assert* e *retract* in Jess,
Closed-World Assumption (CWA),
Negation As Failure (NAF) in Prolog

b) Estensioni (*non monotone*) della logica classica

Esempi: *ragionamento plausibile* (*defeasibile reasoning*)

c) Ragionamento non deduttivo (di tipo *plausibile*)

Esempi: ragionamento *abduttivo*, ragionamento *induttivo*

d) Rappresentazione di nozioni speciali

Esempi: logiche modali, logiche temporali

e) Estensione dei principi base della logica classica

Esempi: logiche multivalenti, *fuzzy logics*, logiche probabilistiche

Inferenza plausibile (*defeasible reasoning*)

Le inferenze *plausibili* non sono *corrette* ma solo *compatibili* con le premesse

■ Nuovi schemi di ragionamento

Logica deduttiva (inferenza *corretta*)

Si derivano (solo) le conseguenze logiche delle premesse

“Tutti i fagioli del sacco sono bianchi,
questa manciata di fagioli viene dal sacco”
“I fagioli sono bianchi”

Modus
Ponens $\frac{\varphi \rightarrow \psi \quad \varphi}{\psi}$

Logica induttiva (inferenza *plausibile*)

Da associazioni di fatti, si derivano regole

“Questa manciata di fagioli viene dal sacco,
i fagioli sono bianchi”
“Tutti i fagioli del sacco sono bianchi”

$\frac{\varphi \quad \psi}{\varphi \rightarrow \psi}$

Logica abduttiva (inferenza *plausibile*)

Da regole ed effetti si derivano le cause

“Tutti i fagioli del sacco sono bianchi,
i fagioli sono bianchi”
“Questa manciata di fagioli viene dal sacco”

$\frac{\varphi \rightarrow \psi \quad \psi}{\varphi}$ *Attenzione!*
Non è il
Modus Ponens

Logiche modali

■ Logica modale

Una notazione estesa per distinguere il *modo* in cui si afferma

A = affermazione vera (p.es. "Oggi è venerdì")

$\Box A$ = affermazione vera secondo \Box (p.es. " \Box ritiene che oggi sia venerdì")

Formule e regole di derivazione 'ad hoc'

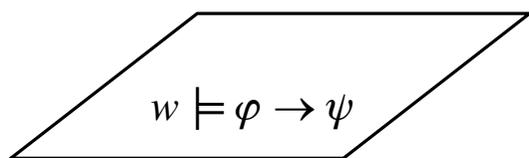
$A \vdash \Box A$ Se A è vera, allora \Box ritiene vera A

$\Box(A \rightarrow B), A \vdash \Box B$ Se \Box ritiene vera $(A \rightarrow B)$ e A è vera, allora \Box ritiene vera B

$\Box(A \rightarrow B), A \not\vdash B$ Dalle stesse premesse non è derivabile che B è vera

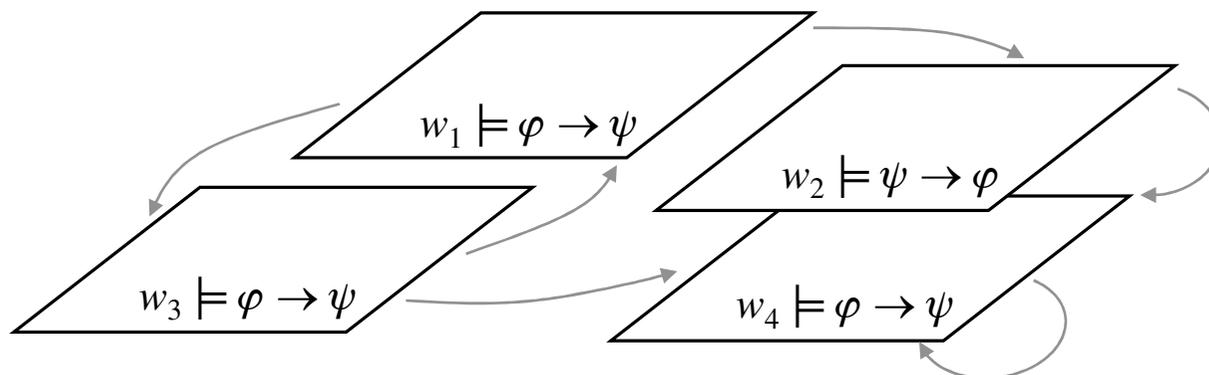
■ Semantica dei mondi possibili

logica **classica**



Un modello = un mondo possibile

logica **modale**



Un modello = un grafo di mondi possibili

Probabilità come logica dell'incerto

■ Incertezza e probabilità

La probabilità è una rappresentazione numerica dell'incertezza

Per sua natura, è sistemica: si riferisce ad un intero sistema di eventi

Non è **vero-funzionale**: non esiste una funzione f tale per cui $P(A \wedge B) = f(P(A), P(B))$

I simboli A, B, C, \dots sono detti **variabili aleatorie**

Si intende che il valore di tali variabili non è univocamente definito e può variare all'interno di un *dominio (range)*

Ad esempio $A \in \{0, 1\}$ oppure $X \in [0, 1]$

(Una variabile aleatoria può assumere un valore diverso a seconda del mondo possibile)

I vincoli sui valori delle variabili aleatorie caratterizzano gli **eventi**

Ciascun *evento* corrisponde ad un vincolo particolare

Ad esempio $A = 0$ oppure $0 \leq X < 0,5$

(Un evento coincide con l'insieme di mondi possibili in cui il vincolo è soddisfatto)

Modelli grafici

- **Distribuzioni (discrete) e densità (continue) di probabilità**

La **misura di probabilità** si riferisce a tutte le possibili combinazioni di *eventi*

Dalla **misura congiunta** è possibile calcolare la misura di eventi particolari (marginalizzazione) o sotto determinate ipotesi (condizionalizzazione)

Una misura di probabilità si può stimare partendo dai dati (inferenza statistica)

Nel discreto, la complessità numerica è notevole

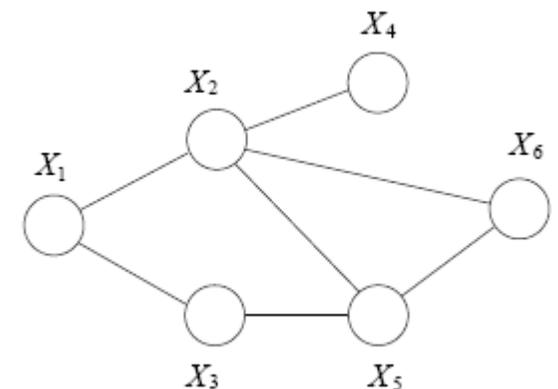
Nel continuo si aggiunge anche la complessità analitica
(*spesso il risultato non è esprimibile in forma analitica*)

- **Modelli grafici**

Rappresentazione strutturata di misure di probabilità

La struttura (grafo) descrive dipendenze tra eventi,
i valori numerici completano la definizione della misura

I modelli grafici, in generale, sono più efficacemente trattabili



Multivalenza, logiche sfumate (*fuzzy logics*)

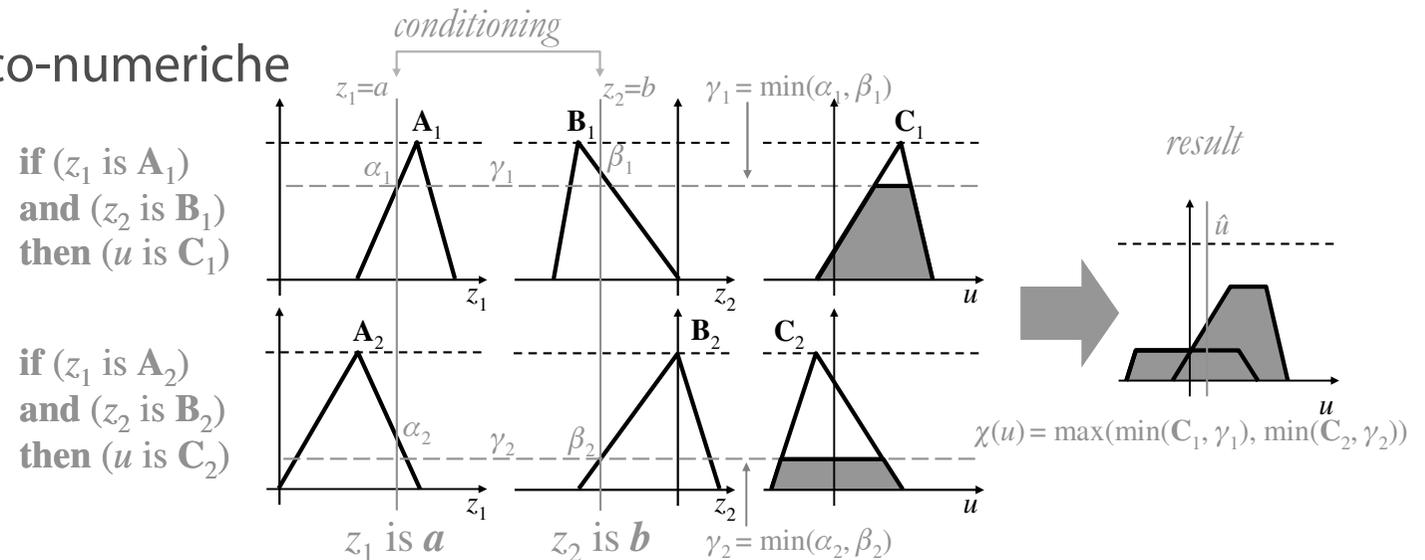
■ Forme di logica su base numerica

Si ammettono valori compresi tra 0 e 1 (intermedi, tra falsità e verità) mantenendo l'idea di associare operatori algebrici ai connettivi

Ad esempio: $v(A \wedge B) = \min(v(A), v(B))$

■ Sistemi di inferenza sfumata

Insiemi di regole logico-numeriche



Universal Approximators (L.X. Wang, 1992)

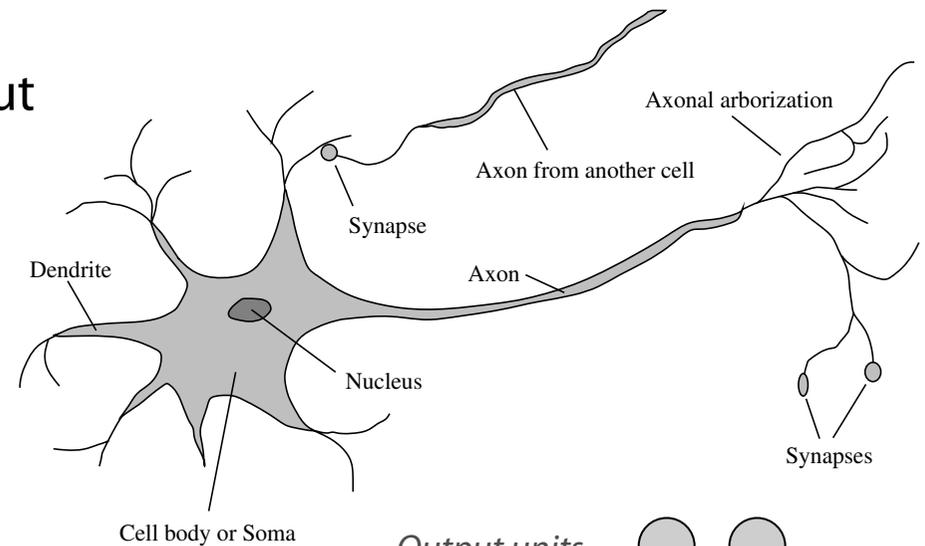
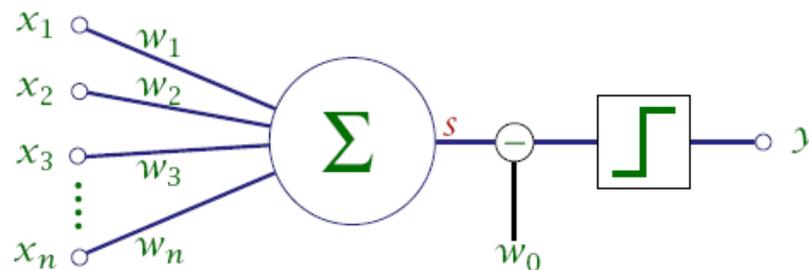
Possono approssimare qualsiasi funzione continua

Costruzione modulare, combinazione per interpolazione

Reti neurali artificiali

■ Elaborazione numerica

Si basa sulla propagazione dei segnali attraverso la rete, a partire dalle unità di input



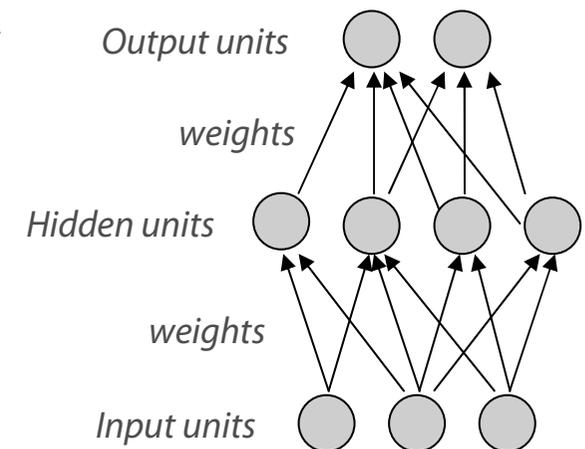
■ Apprendimento supervisionato (*backpropagation*)

Le reti apprendono le configurazioni dei pesi a partire da *test case* (input + output) noti a priori

Universal Approximators (Hornik et al., 1989)

Possono approssimare qualsiasi funzione continua

Basta un solo livello di *hidden units*

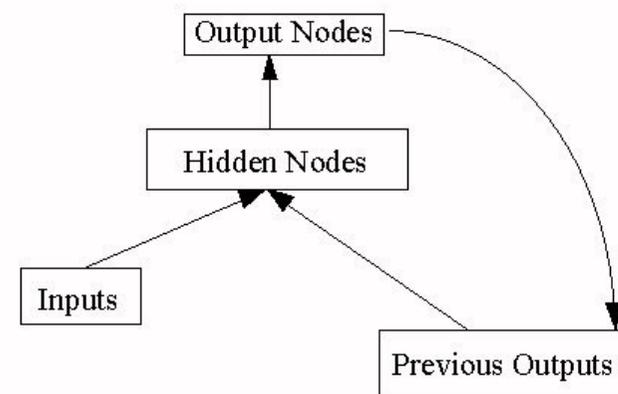


Reti neurali ricorsive (*feedback*)

- Le reti neurali ricorsive sono **macchine da calcolo complete**

Il feedback include unità di memoria nel tempo
(il requisito minimo è avere delle *delay unit*)

Possono realizzare macchine di Turing universali
(Hyötyniemi, H., 1996)



Non si conosce un metodo generale di apprendimento
per le reti neurali ricorsive

Self-organizing maps (SOM) Kohonen, T., 1995

■ Struttura (tipica) a due livelli

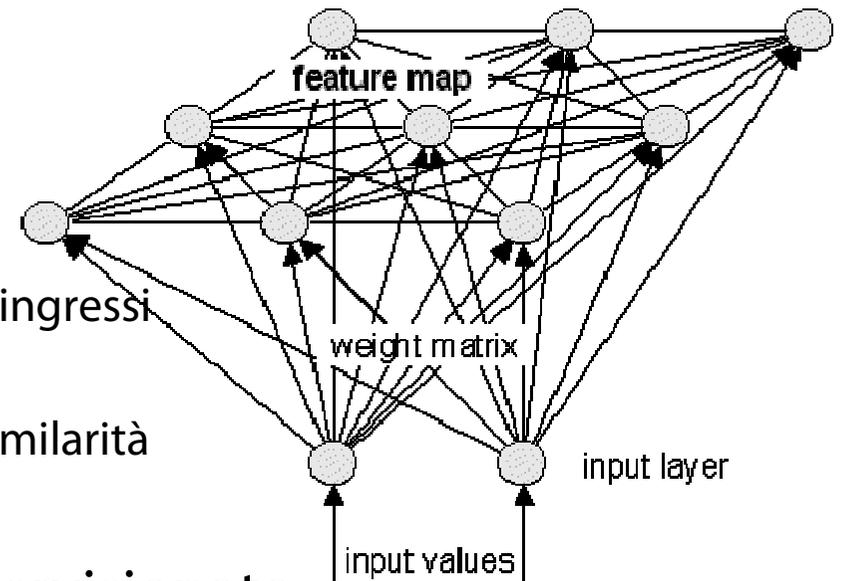
Livello di mappa, con unità organizzate secondo una topologia prestabilita

Livello di input, o ingressi

Il livello di mappa è completamente connesso agli ingressi

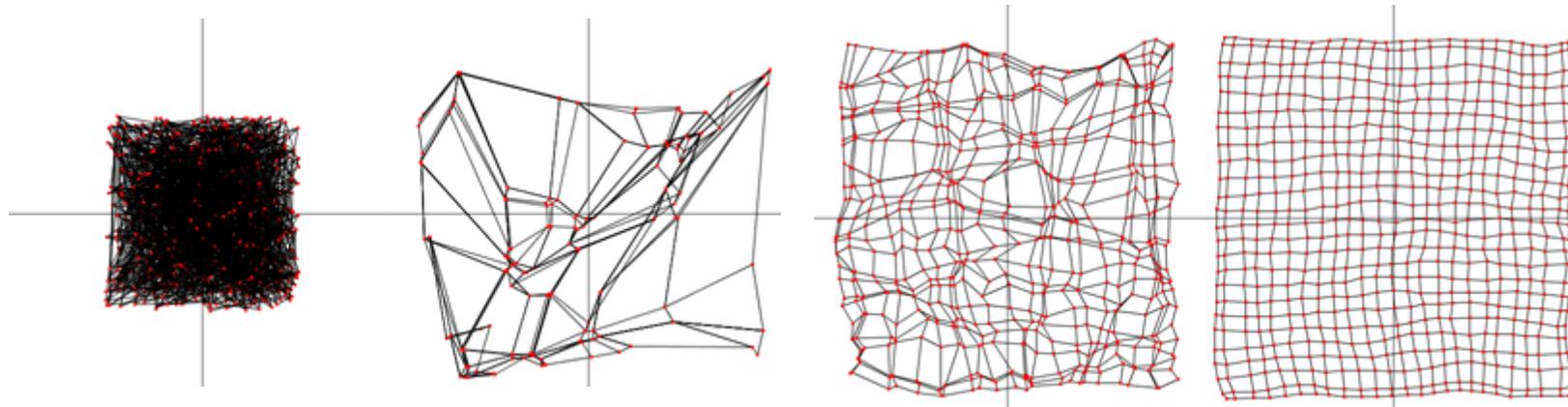
Le connessioni hanno un peso associato

Gli input modificano i pesi secondo un criterio di similarità



■ Adattamento (apprendimento?) non supervisionato

Le SOM si adattano progressivamente alla topologia del segnale in input



Self-organizing maps ed altre strutture adattative

- Demo

<http://www.neuroinformatik.ruhr-uni-bochum.de/ini/VDM/research/gsn/DemoGNG/SOM.html>

<http://www.neuroinformatik.ruhr-uni-bochum.de/ini/VDM/research/gsn/DemoGNG/GNG.html>

Automati cellulari (*cellular automaton, CA*)

- Sistemi distribuiti e di calcolo parallelo

In ogni istante, ciascuna **cella** si trova in un determinato **stato**

Sono dati N stati possibili (minimo 2, ovviamente)

Ogni cella è connessa ad un certo numero di **vicini** (*neighbors*)

La **transizione di stato** dipende dallo stato attuale e lo stato dei vicini

Il processo è definito da regole

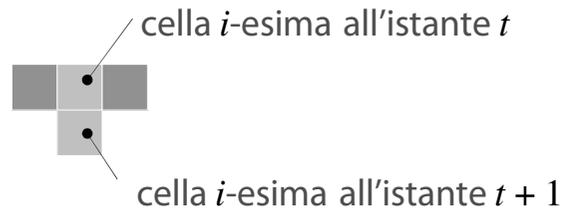
Ciascuna cella opera in parallelo (in modalità sincrona)

Esempio

Un vettore di celle (automa unidimensionale)

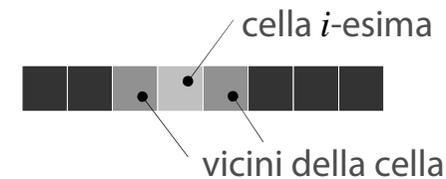
2 possibili stati, 8 possibili regole di transizione

Regola
di transizione



- Demo

<http://math.hws.edu/xJava/CA/>



8 regole possibili ($N = 2$)



Automati cellulari come macchine di Turing

■ Gli automi cellulari sono modelli di calcolo

Data una configurazione iniziale ed un'opportuno set di regole, un CA unidimensionale può calcolare qualsiasi funzione

Esempio (Wolfram, 2002)

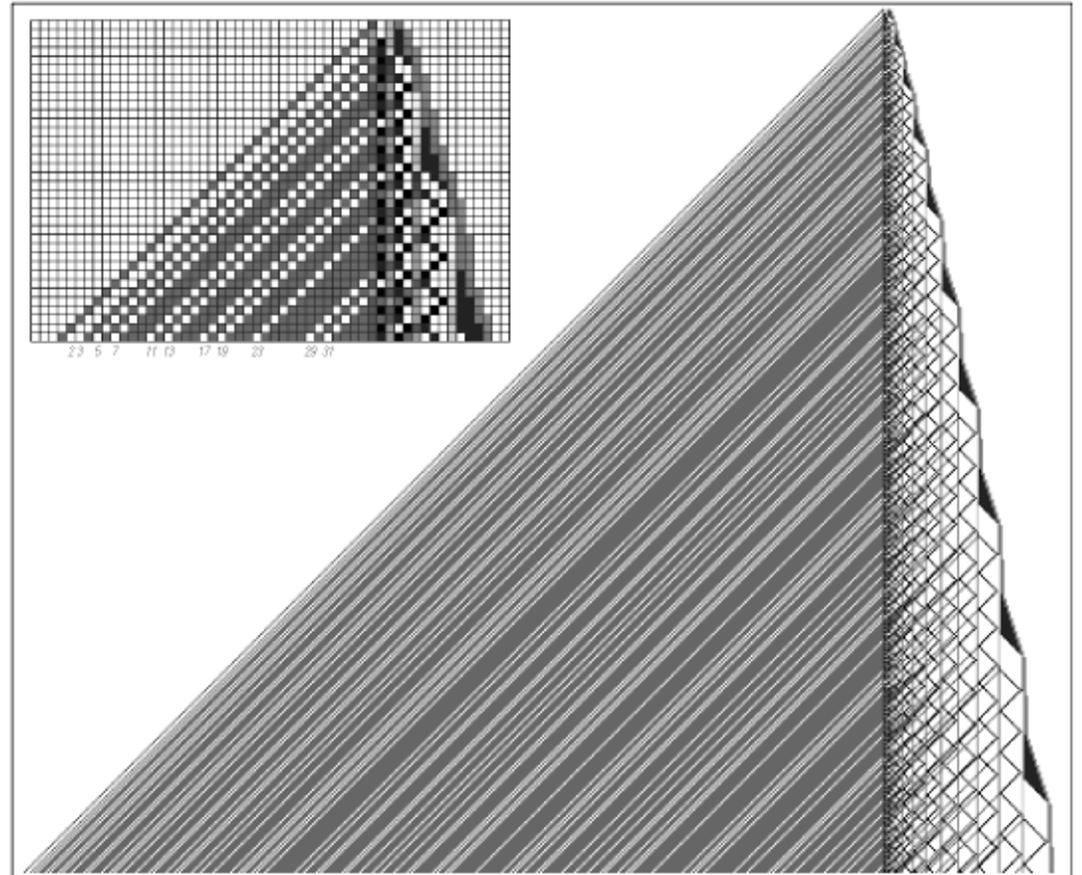
Il sistema in figura calcola i numeri primi

Regione triangolare di sinistra

Le caselle grigie sono multipli di un $n \geq 2$

I 'buchi' bianchi sono numeri primi

Il 'risultato' si sposta progressivamente a sinistra



■ *Universal Cellular Automaton* (Wolfram, 2002)

Un automa cellulare che può simulare qualsiasi altro automa cellulare

Calcolo evolutivo

- Idea intuitiva: evoluzione di una popolazione

Una funzione obiettivo (*fitness*) da ottimizzare

Una popolazione di campioni (punti nel dominio della funzione)

Operatori di ricampionamento: nuovi campioni da uno (o più) campioni esistenti

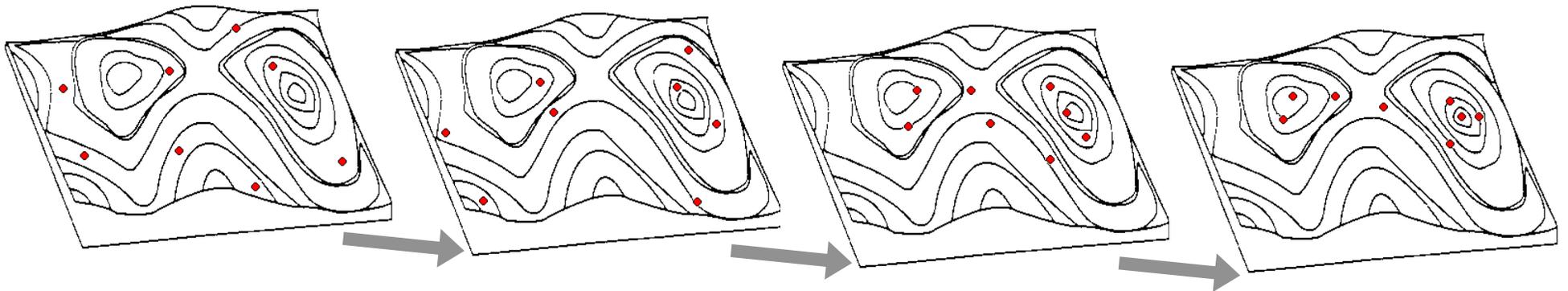
Selezione casuale della popolazione guidata dalla *fitness*:

Si scelgono campioni a caso, *preferendo* i campioni a *fitness* più elevata

I campioni prescelti vengono ricampionati e costituiscono una nuova generazione

(la prima generazione è generata in maniera completamente casuale)

- Gradualmente, la popolazione migra verso i massimi della *fitness*



GA, EP e GP

Fondamentale è l'idea che il ricampionamento utilizzi **parti** della **rappresentazione** del campione selezionato (come fosse il DNA di un campione ..)

- **Genetic Algorithms (GA)**

Dominio: vettori di numeri

Ricampionamento: mutazione di una cella, ricombinazione di due vettori

Applicazione tipica: insiemi di parametri, associazioni, regole

- **Evolutionary Programming (GA)**

Dominio: grafi

Ricampionamento: modifica di una grafo, ricombinazione di due grafi

Applicazione: automi a stati finiti, reti neurali, circuiti

- **Genetic Programming (GP)**

Dominio: strutture ad albero

Ricampionamento: mutazione per ricostruzione, ricombinazione di due alberi

Applicazione: programmi, espressioni analitiche

GA, EP e GP

- Demo

<http://alphard.ethz.ch/gerber/approx/default.html>