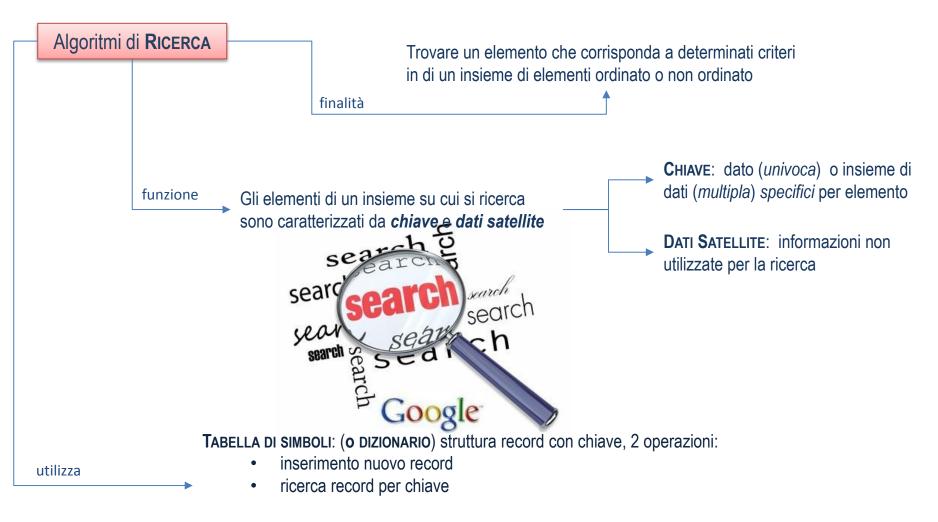
### TECNOLOGIE INFORMATICHE MULTIMERIALI

«La perfezione non si ottiene quando non c'è più nulla da aggiungere, bensì quando non c'è più nulla da togliere»



Prof. Giorgio Poletti giorgio.poletti@unife.it

# ALGORITMI DI RICERCA SU BASI PATI



Struttura che permette una notevole flessibilità ed elasticità di gestione dei dati nel tempo

# ALGORITMI DI RICERCA SU BASI DATI

### Algoritmi di RICERCA (Esempi)

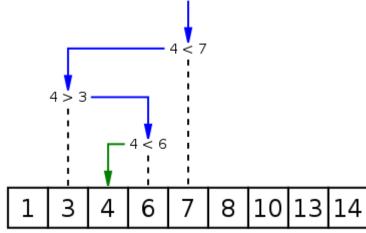
- RICERCA BINARIA (ricerca dicotomica)
- RICERCA SU ALBERI B-TREE

Individuare l'indice (la posizione) di un determinato elemento in un **INSIEME ORDINATO** di valori.



finalità

- 1. Confronto con l'elemento centrale
- 2. Elemento trovato OK, altrimenti
  - Elemento inferiore al cercato, ricerca metà «bassa» (scarta metà «alta») come passo 1
  - Elemento superiore al cercato, ricerca metà «alta» (scarta metà «bassa») come passo 1
- 3. Tutti gli elementi scartati, ricerca «FALLITA»



### ALGORITMI DI RICERCA SU BASI DATI

### Algoritmi di RICERCA (Esempi)

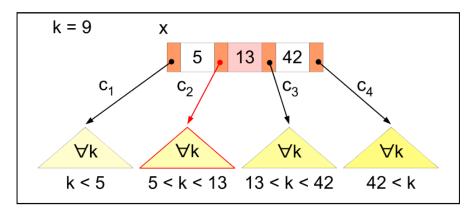
RICERCA BINARIA (ricerca dicotomica)

tecniche

RICERCA SU ALBERI B-TREE

vantaggi

- Efficienza e velocità con i nodi
- Con il bilanciamento e l'abbassamento della profondità si aumenta l'efficienza (massimizzazione di figli per nodo)
- Ottimizzazione delle operazioni su memorie di massa
- Ricerca per chiave
- Inserimento di una chiave (SPLITTING di un nodo)
- Cancellazione (MERGING sui nodi)



### RICERCA DI K, B-TREE SEARCH

**PREMESSA**: se  $\mathbf{n}(\mathbf{x})$  è il numero di figli del nodo x in un qualsiasi nodo x si hanno  $\mathbf{n}(\mathbf{x})+1$  scelte (in un **B-Tree**)

- 1. Si legge il nodo x (a partire dalla radice), se K c'è la ricerca è finita
- 2. se **K** è *minore della chiave* più a sinistra, lettura del nodo puntato dal puntatore di sinistra (se non è nullo);
- se K è maggiore della chiave più a destra allora lettura del nodo puntato dal puntatore più a destra (se non è nullo);
- 4. se è compreso tra due chiavi del nodo allora lettura del nodo puntato dal puntatore compreso tra le due chiavi (se non è nullo). Si riparte dal punto 1
- 5. Se il puntatore è nullo la chiave non c'è

### Algoritmi di RICERCA (Esempi)

of the full child node.

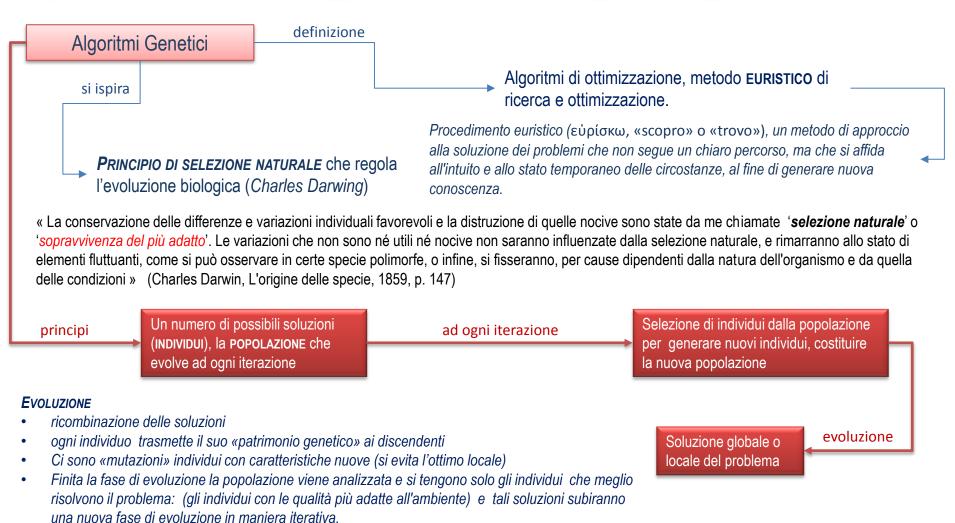
Data 0 Data 1 ... Data N

RICERCA BINARIA (ricerca dicotomica) A B+ Tree RICERCA SU ALBERI B-TREE B+TREE (variante più usata) Tutti i dati nelle foglie (tutti allo stesso livello) 23 31 43 varianti Nodi interni solo puntatori Tutti i nodi fogli collegati in lista, semplifica i reperimento dei dati 31 37 41 43 47 23 29 Maggior velocità di ricerca Foglie collegate da puntatori Direttorio organizzato ad albero: **B\*TREE** Gestione di grandi masse di dati Composto da: DIRETTORIO (ELENCO) + ARCHIVIO foglie contengono gli indici(chiavepuntatore) per individuare i record Composizione di record: chiave-informazione B\*Tree with CRCs nell'archivio parte superiore dell'albero permette solo individuare rapidamente l'indice Node Head CRC, check the block data contenente la chiave cercata. N Head Keyl Key2 KeyN PtrO Ptr1 Node Pointer contains the CRC

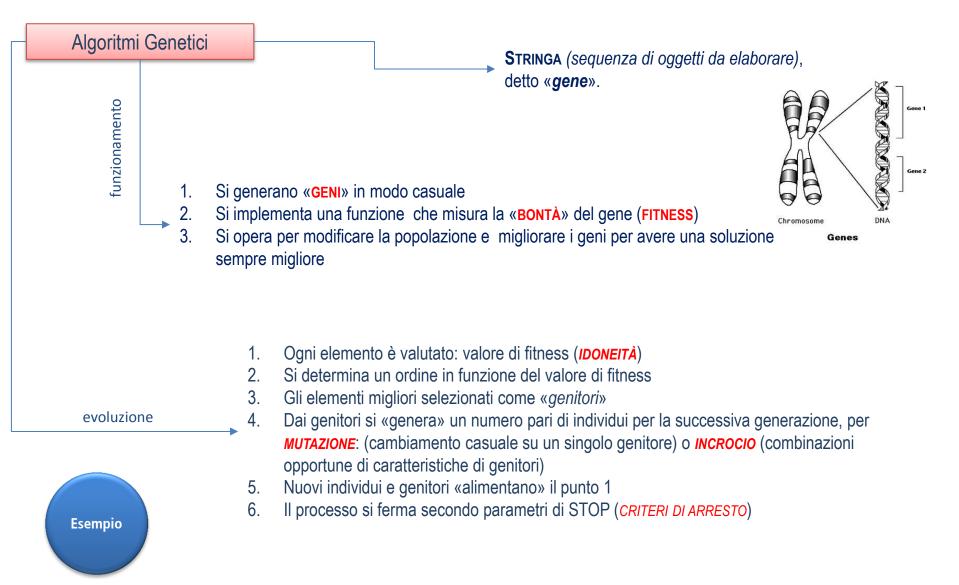
# ALGORITMI DI RICERCA SU BASI PATI

Ci s i aspetta di trovare una soluzione ACCETTABILE, si applicano ai problemi con complessità non

nota (lineare o polinomiale)



# ALGORITMI DI RICERCA SU BASI RATI



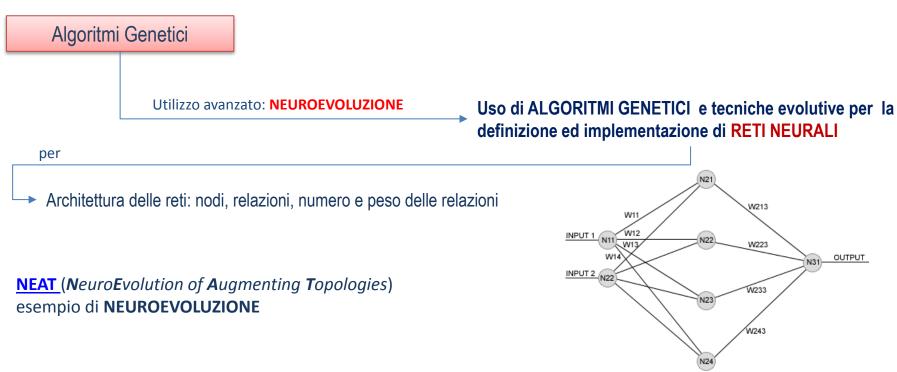
# ALGORITMI DI RICERCA SU BASI PATI



### ALGORITMO GENETICO RISPETTA LA RICERCA DELLE SOLUZIONI OTTIMALI SU UN FRONTE DI PARETO



# ALGORITMI DI RICERCA SU BASI RATI



- Principio di **omologia** (ogni nodo codificato come un gene); i geni sono numerati e hanno uno storico evolutivo; viene valutato la compatibilità di geni omologhi in operazioni di crossover e per definire operatori di compatibilità;
- Principio di protezione dell'innovazio
   ne, con l'operatore di compatibilità si preservano le specie differenti, per
  farle evolvere in «nicchie» o aree protette;
- Principio di **minimizzazione topologica**, le modifiche strutturali vantaggiose tendono a vivere a lungo le «topologie» relative tendono ad essere minime.