COLLEZIONI DI INSIEMI (APPUNTO DISGIUNTI, VOLICAMENTE "SCOLLEGATI" TRA LORO).

→ NEUE GNAU:

\* CANI INSIEHE HA UN OGUETTO (ELEMENTO DELI INSIEHE) RAPPRESENTANTE.

-> GONO SUPPORTATE 3 OPERATIONI PRINCIPALI:

MAKESET (X): PRENDE UN DAUGTO X E CREA UN INSIEHE DI CUI X É

UNICO ELEMENTO E RAPPRESENTANTE.

FINDSET CX): RESTITUISCE IL PAPPAESENTANTE DELL'INSTEME IN CUI VIVE X.

UNION (X,Y): UNISCE I 2 INSIEMI IN CUI VIVONO X ED Y E CREA UI

NUOVO INSTETTE (CANCEILA GUELLI PREJEDENTI).

IL RAPPRESENTANTE DEL NUOVO INSIEME É UNO DEI 2

RAPPRESENTANTI DEGU INSIEMI DI OPIGINE.

UNITÉ DI MISURA X PRESTAMONI DI UNA STRUTTURA DATI CHE IMPLEMENTA UNA

COLLEGIONE DI INSIEHI DISCIUNTI:

n= Numero di operazioni MALESET ()

m = numero di operationi MAKESETT), UNION (), FINDSETC)

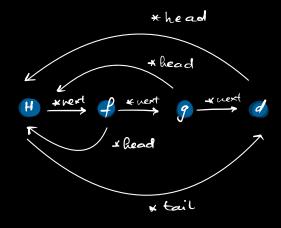
\* RICORDA LI ESEMPIO DELLE COMPONENTI CONNESSE (pagina 470)

=> CONNECTED\_COMPONENTS (G)

CANI INSIEHE DISAIUNTO É UNA LISTA CONCETENATA, DOVE DANI NODO = OCIGETTO DEU!
INSIEHE DISAIUNTO, E:

- IN TESTA ABBIANO IL RAPPRESENTANTE DEU' INSIEHE
- · OGNI NODO PONTA AUA TESTA

QUESTO FACILITA LA FINOSET E LA MALESET OCA).



FINDSET(X)

"leggere il puntatore alla testa Contenuto in x.º

MAKESET (X) =

"Aggiungere un nodo alla lista".

- · DISCORSO DIVERSO PER LA UNION.
- LA UNION DI 2 INSTEMI DISCIUNTI X ED Y, PREVEDE

  DI AGGIORNARE CONI ELEMENTO DI Y, PER FARLO PUNTARE ALLA \_head DI

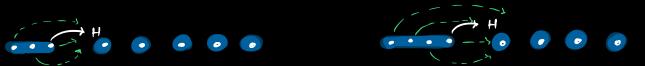
  X.
- => QUESTA OPERA FIONE RICHIEDE = 141 OPERA HONI.
- · PEGGIOR INSIEME DI OPERAZIONI COMPUTABILE:
- = 91 VOULIONO COMPUTANE 2n-1 OPERATIONI:
  - · MAKESET (Xn)
  - · (n-1) UNION (Xu, Xn-1)
- CIOÉ VOGUO CREARE N INSIEHI ED UNIRLA FINO A FARU DIVENTARE UNO; CON UNA CONDIGIONE MOCTO ITIPORTANTE:
- => DANI VOLTA UNISCO [ INSIEME DIGGIUNTO PU LUNGO A GUELLO PIUTO CORTO. (peggior decisione possibile).





\* AGGIORNO 2 ELEMENTI





\* AGGIORNO 3 ELEMENTI

..... AGGIORNO 4 ELEMENTI

A N-1 -> HO UN SOLO INSIEME. IL COSTO PER ARRIVARA E : "AGGIORNO 1 EL." + "AGGIOPNO 2 EL." + .... " AGGIORNO N-1 EL."

· DANI NUOVA UNION IMPIECIA

$$\sum_{i=n}^{n-1} i = \frac{n(n-1)}{2} = SOMMATORIA DI GAUSS = \Theta(n^2)$$

· IL TEMPO MEDIO DI ESECUTIONE X UNA GENERICA OPERATIONE, CON QUESTO APPROCLIO RISULTA:

$$\frac{n(n-1)}{2} = \frac{n(n-1)}{4n-2} = \frac{n^2-1}{4n-2}$$

$$= \frac{n(n-1)}{4n-2}$$

$$= \frac{n(n-1)}{4n-2}$$

$$= \frac{n(n-1)}{4n-2}$$

$$= \frac{n(n-1)}{4n-2}$$

$$= \frac{n(n-1)}{4n-2}$$

$$= \frac{n(n-1)}{4n-2}$$

ONESTO CASO SERVE PER MOSTRARE COSA SUCCEPE PRENDENDO SETTRE LA PEGLIORE DECISIONE POSSIBILE.

PER QUESTO, GLEGIJENDO "CASUALMENTE" -> O(")