

UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI URBINO CARLO BO  
Corso di Laurea in Informatica Applicata

*"Programma per calcolare le chiusure di una relazione."*

**Relazione del progetto d'esame per il corso di  
Programmazione Logica e Funzionale**

Sessione Autunnale a.a. 2024/25

Balducci Milena  
Guardabascio Edoardo

Matricola 321791  
Matricola 323174

## 1 Specifica del problema

Scrivere un programma Haskell e un programma Prolog che acquisiscono dalla tastiera un insieme finito di numeri naturali e una relazione binaria su quell'insieme e poi stampano sullo schermo la chiusura riflessiva, simmetrica e transitiva di quella relazione, calcolata ricorsivamente.

## 2 Analisi del problema

### 2.1 Dati di Ingresso del Problema

I dati di ingresso sono costituiti da un insieme finito di numeri interi e da un insieme di coppie ordinate di numeri interi, che rappresenta una relazione binaria definita sull'insieme.

### 2.2 Dati di Uscita del Problema

I dati di uscita sono tre insiemi di coppie ordinate di numeri interi, che rappresentano rispettivamente:

- La chiusura riflessiva della relazione;
- La chiusura simmetrica della relazione;
- La chiusura transitiva della relazione.

### 2.3 Relazioni Intercorrenti tra i Dati del Problema

Dati due insiemi  $A$  e  $B$ , una relazione  $R$  tra i due insiemi è un sottoinsieme del prodotto cartesiano  $A \times B$ , e si indica con  $R \subseteq A \times B$ .

Ai fini della risoluzione del problema, è utile riportare le definizioni di dominio, codominio e campo di una relazione. Sia  $R \subseteq A \times B$ :

- Il dominio di  $R$  è l'insieme  $dom(R) = \{a \in A \mid \exists b \in B : (a, b) \in R\}$ ;
- Il codominio di  $R$  è l'insieme  $cod(R) = \{b \in B \mid \exists a \in A : (a, b) \in R\}$ ;
- Il campo di  $R$  è l'insieme  $campo(R) = dom(R) \cup cod(R) \subseteq A \cup B$ .

Quando  $A = B$ , si dice che  $R$  è binaria su  $A$ .

Data una relazione  $R \subseteq A \times A$ , si dice che essa è:

- Riflessiva se e solo se  $\forall a \in campo(R), (a, a) \in R$ ;
- Simmetrica se e solo se  $\forall a_1, a_2 \in campo(R), (a_1, a_2) \in R \longrightarrow (a_2, a_1) \in R$ ;
- Transitiva se e solo se  $\forall a_1, a_2, a_3 \in campo(R), (a_1, a_2) \in R \wedge (a_2, a_3) \in R \rightarrow (a_1, a_3) \in R$ .

La chiusura riflessiva di una relazione  $R$  è l'insieme  $R^\Gamma = R \cup I_{campo(R)}$ , dove  $I_{campo(R)} = \{(a, a) \mid a \in campo(R)\}$  è la relazione identità su  $campo(R) \subseteq A$ .

Per calcolare la chiusura riflessiva di una relazione è sufficiente determinare l'insieme identità, che può essere definito in maniera equivalente come  $I_{campo(R)} = \{(x, x) \mid \exists (a, b) \in R : x = a \vee x = b\}$ , ed effettuare l'unione tra  $I$  e  $R$ .

La chiusura simmetrica di una relazione  $R$  è l'insieme  $R^S = R \cup R^{-1}$ , dove  $R^{-1} = \{(a_2, a_1) \mid (a_1, a_2) \in R\}$  è la relazione inversa di  $R$ . Per calcolarla è sufficiente determinare  $R^{-1}$  ed effettuare l'unione tra i due insiemi.

La chiusura transitiva di  $R$ , indicata con  $R^*$ , è la più piccola relazione transitiva su  $A$  tale che  $R \subseteq R^*$ . Formalmente:

$$\forall a, b \in A, (a, b) \in R^* \iff \exists n \geq 1, \exists x_0, x_1, \dots, x_n \in A \mid x_0 = a, x_n = b, (x_i, x_{i+1}) \in R \quad \forall i = 0, 1, \dots, n-1$$

Per calcolare la chiusura transitiva di una relazione  $R$  è dunque necessario verificare, per ogni coppia di elementi  $a, b \in campo(R)$ , se esiste un percorso da  $a$  a  $b$ . In caso affermativo, se la coppia  $(a, b)$  non appartiene già a  $R$ , essa viene aggiunta.

## 3 Progettazione dell'Algoritmo

### 3.1 Scelte di Progetto

Gli insiemi finiti di numeri interi possono essere rappresentati in modo naturale tramite strutture dati lineari. Poiché la cardinalità degli insiemi non è nota a priori, tali strutture verranno allocate dinamicamente, evitando così qualsiasi limitazione rispetto alla specifica del problema.

Durante l'acquisizione è possibile che compaiano elementi duplicati; questi verranno successivamente rimossi nella fase di memorizzazione, in quanto la presenza di duplicati non influisce sulla definizione matematica di insieme.

### 3.2 Passi dell'Algoritmo

I passi dell'algoritmo per risolvere il problema sono i seguenti:

- Acquisire l'insieme finito di numeri interi.
- Acquisire la relazione binaria sull'insieme.
- Calcolare e stampare la chiusura riflessiva della relazione:
  - Caso base: se la relazione è vuota, la sua chiusura riflessiva è vuota.
  - Caso generale: se la relazione non è vuota, per ciascun elemento si costruisce la coppia che lo mette in relazione con se stesso; si verifica se tale coppia è già presente e, in caso contrario, la si aggiunge.
- Calcolare la chiusura simmetrica della relazione:
  - Caso base: se la relazione è vuota, la sua chiusura simmetrica è vuota.
  - Caso generale: se la relazione non è vuota, per ogni coppia ordinata si controlla se è già presente la coppia invertita; in caso contrario, questa viene aggiunta.
- Calcolare la chiusura transitiva della relazione:
  - Caso base: se la relazione è vuota, la sua chiusura transitiva è vuota.
  - Caso generale: se la relazione non è vuota, si esaminano le coppie presenti. Ogni volta che si trovano una coppia  $(a, b)$  e una coppia  $(b, c)$ , si aggiunge la coppia  $(a, c)$  se non è già presente. Il procedimento viene ripetuto considerando anche le nuove coppie inserite, poiché queste possono a loro volta generare ulteriori coppie. Quando un'intera scansione della relazione non produce più nuovi elementi, il processo termina.

## 4 Implementazione dell'Algoritmo

File sorgente `chiusure_relazione.hs`:

```
{- Programma Haskell per calcolare le chiusure di una relazione -}

import Data.List -- necessario per usare nub, che elimina elementi duplicati da una lista

main :: IO ()
main = do putStrLn "Inserisci l'insieme di numeri naturali separati da spazi:"
        insiemeStr <- getLine
        let insieme = nub (map read (words insiemeStr) :: [Int])
        putStrLn $ "Insieme privo di elementi duplicati: " ++ show insieme
        relazione <- acquisisci_relazione insieme
        putStrLn $ "Relazione priva di elementi duplicati: " ++ show relazione
        putStr "Chiusura riflessiva di R:"
        putStrLn $ show (riflessiva relazione)
        putStr "Chiusura simmetrica di R:"
        putStrLn $ show (simmetrica relazione)
        putStr "Chiusura transitiva di R:"
        putStrLn $ show (transitiva relazione)

{- L'azione di input/output acquisisci_relazione acquisisce la relazione da tastiera,
    verifica che sia valida sull'insieme e la restituisce priva di eventuali duplicati:
    - il suo unico argomento è l'insieme sul quale la relazione deve essere valida. -}

acquisisci_relazione :: [Int] -> IO [(Int, Int)]
acquisisci_relazione insieme = do putStrLn "Inserisci le coppie separate da spazi (es 1,2 2,3):"
                                relazioneStr <- getLine
                                let rel = nub (map parse_coppia (words relazioneStr))
                                if all (\(a,b) -> a 'elem' insieme && b 'elem' insieme) rel
                                then return rel
                                else do putStrLn "Errore: alcune coppie contengono elementi
                                non presenti nell'insieme."
                                acquisisci_relazione insieme

{- La funzione parse_coppia converte una stringa del tipo "1,2" in una coppia di interi (1,2):
    - il suo unico argomento è la stringa da trasformare. -}

parse_coppia :: String -> (Int, Int)
parse_coppia s = let [a,b] = map read (split_stringa (==',')) s
                in (a,b)

{- La funzione split_stringa spezza una stringa in sottostringhe,
    usando come separatore qualunque carattere soddisfi p:
    - il primo argomento è il predicato da soddisfare
    - il secondo argomento è la stringa da spezzare -}

split_stringa :: (Char -> Bool) -> String -> [String]
split_stringa p s = case dropWhile p s of
    "" -> []
    s' -> w : split_stringa p s''
        where (w, s'') = break p s'

{- La funzione riflessiva calcola la chiusura riflessiva di una relazione:
    - il suo unico argomento è la relazione stessa -}

riflessiva :: [(Int, Int)] -> [(Int, Int)]
```

```

riflessiva [] = []
riflessiva rel = nub (rel ++ [(x,x) | (a,b) <- rel, x <- [a,b], (x,x) 'notElem' rel])

{- La funzione simmetrica calcola la chiusura simmetrica di una relazione,
   - il suo unico argomento è la relazione stessa -}

simmetrica :: [(Int, Int)] -> [(Int, Int)]
simmetrica [] = []
simmetrica rel = nub $ rel ++ [(b,a) | (a,b) <- rel, (b,a) 'notElem' rel]

{- La funzione transitiva calcola la chiusura transitiva di una relazione:
   - il suo unico argomento è la relazione stessa.-}

transitiva :: [(Int, Int)] -> [(Int, Int)]
transitiva [] = [] -- caso base esplicito
transitiva rel = let nuove = [(a,d) | (a,b) <- rel, (c,d) <- rel, b == c, (a,d) 'notElem' rel]
                  in if null nuove
                     then rel
                     else transitiva (nub (rel ++ nuove))

```

File sorgente chiusure\_relazione.pl:

```
/* Programma Prolog per calcolare le chiusure di una relazione */

main :- write('Inserisci l\'insieme di numeri naturali tra parentesi quadre: '), nl,
        read(I),
        sort(I, IU),
        format('Insieme privo di duplicati: ~w~n', [IU]),
        acquisisci_relazione(IU, R),
        format('Relazione priva di duplicati: ~w~n', [R]),
        riflessiva(R, CR),
        format('Chiusura riflessiva di R: ~w~n', [CR]),
        simmetrica(R, CS),
        format('Chiusura simmetrica di R: ~w~n', [CS]),
        transitiva(R, CT),
        format('Chiusura transitiva di R: ~w~n', [CT]).

/* Il predicato acquisisci_relazione acquisisce la relazione da tastiera,
   verifica che sia valida sull'insieme e la restituisce priva di eventuali duplicati:
   -il primo argomento è l'insieme sul quale la relazione deve essere valida
   -il secondo argomento è la relazione, priva di duplicati.*/

acquisisci_relazione(I, RU) :- write('Inserisci la relazione come lista di coppie (es [(1,2),(2,3)]): '), nl,
                               read(R), sort(R, RU),
                               ( relazione_valida(RU, I)
                               -> true
                               ; write('Errore: alcune coppie contengono elementi non presenti nell\'insieme.'), nl,
                                 acquisisci_relazione(I, RU)
                               ).

/* Il predicato relazione_valida verifica che la relazione sia valida sull'insieme inserito:
   -il primo argomento è la relazione
   -il secondo argomento è l'insieme.*/

relazione_valida([], _I).
relazione_valida([(A,B)|T], I) :- member(A, I), member(B, I), relazione_valida(T, I).

/* il predicato riflessiva calcola la chiusura riflessiva di una relazione:
   - il primo argomento è la relazione
   - il secondo argomento è la chiusura riflessiva.*/

riflessiva([], []).
riflessiva(R, CR) :- findall((X,X), (member((A,B), R), (X=A; X=B)), CPR),
                    append(R, CPR, Temp), sort(Temp, CR).

/* il predicato simmetrica calcola la chiusura simmetrica di una relazione,
   -il primo argomento è la relazione
   -il secondo argomento è la chiusura simmetrica.*/

simmetrica([], []).
simmetrica(R, CS) :- findall((B,A), (member((A,B), R), \+ member((B,A), R)), CPS),
                    append(R, CPS, Temp), sort(Temp, CS).

/* il predicato transitiva calcola la chiusura transitiva di una relazione:
   -il primo argomento è la relazione
   -il secondo argomento è la chiusura transitiva.*/
```

```
transitiva([], []).
transitiva(R, CT) :- findall((A,D), (member((A,B), R), member((B,D), R), \+ member((A,D), R)), Nuove),
    (Nuove = [] -> CT = R ; append(R, Nuove, Temp),
    sort(Temp, TempOrd), transitiva(TempOrd, CT)).
```



## 5 Testing del Programma

### Test Haskell 1

Insieme: [1, 2, 3]

Relazione: [(1, 2), (2, 3)]

Chiusura riflessiva: [(1, 2), (2, 3), (1, 1), (2, 2), (3, 3)]

Chiusura simmetrica: [(1, 2), (2, 3), (2, 1), (3, 2)]

Chiusura transitiva: [(1, 2), (2, 3), (1, 3)]

### Test Haskell 2

Insieme: [1, 2]

Relazione: [(1, 1), (2, 2)]

Chiusura riflessiva: [(1, 1), (2, 2)]

Chiusura simmetrica: [(1, 1), (2, 2)]

Chiusura transitiva: [(1, 1), (2, 2)]

### Test Haskell 3

Insieme: [1, 2, 3]

Relazione: [(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2)]

Chiusura riflessiva: [(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2), (1, 1), (2, 2), (3, 3)]

Chiusura simmetrica: [(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2)]

Chiusura transitiva: [(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2), (1, 1), (1, 3), (2, 2), (3, 1), (3, 3)]

### Test Haskell 4

Insieme: [1, 2, 4]

Relazione: [(1, 2), (1, 4), (2, 4)]

Chiusura riflessiva: [(1, 2), (1, 4), (2, 4), (1, 1), (2, 2), (4, 4)]

Chiusura simmetrica: [(1, 2), (1, 4), (2, 4), (2, 1), (4, 1), (4, 2)]

Chiusura transitiva: [(1, 2), (1, 4), (2, 4)]

### Test Haskell 5

Insieme: [1, 2, 3]

Relazione: []

Chiusura riflessiva: []

Chiusura simmetrica: []

Chiusura transitiva: []

### Test Haskell 6

Insieme: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]

Relazione: [(1, 2), (2, 3), (3, 5), (5, 7), (8, 9)]

Chiusura riflessiva: [(1, 2), (2, 3), (3, 5), (5, 7), (8, 9), (1, 1), (2, 2), (3, 3), (5, 5), (7, 7), (8, 8), (9, 9)]

Chiusura simmetrica: [(1, 2), (2, 3), (3, 5), (5, 7), (8, 9), (2, 1), (3, 2), (5, 3), (7, 5), (9, 8)]

Chiusura transitiva: [(1, 2), (2, 3), (3, 5), (5, 7), (8, 9), (1, 3), (2, 5), (3, 7), (1, 5), (2, 7), (1, 7)]

### Test Haskell 7

Insieme: [1, 2, 3]

Relazione: [(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3)]

Chiusura riflessiva: [(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 3)]

Chiusura simmetrica: [(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (2, 1), (3, 2)]

Chiusura transitiva: [(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (1, 3)]

**Test Haskell 8**

Insieme: [1, 2, 3, 4]

Relazione: [(1,2), (2,3), (3,4)]

Chiusura riflessiva: [(1,2), (2,3), (3,4), (1,1), (2,2), (3,3), (4,4)]

Chiusura simmetrica: [(1,2), (2,3), (3,4), (2,1), (3,2), (4,3)]

Chiusura transitiva: [(1,2), (2,3), (3,4), (1,3), (2,4), (1,4)]

**Test Haskell 9**

Insieme: [1, 2, 3]

Relazione: [(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]

Chiusura riflessiva: [(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]

Chiusura simmetrica: [(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]

Chiusura transitiva: [(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]

**Test Haskell 10**

Insieme: [1, 2, 3]

Relazione: [(1,2), (2,1), (2,3), (3,2)]

Chiusura riflessiva: [(1,2), (2,1), (2,3), (3,2), (1,1), (2,2), (3,3)]

Chiusura simmetrica: [(1,2), (2,1), (2,3), (3,2)]

Chiusura transitiva: [(1,2), (2,1), (2,3), (3,2), (1,1), (1,3), (2,2), (3,1), (3,3)]

**Test Prolog 1**

Insieme:  $[1, 2, 3]$

Relazione:  $[(1, 2), (2, 3)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 3)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2)]$

Chiusura transitiva:  $[(1, 2), (1, 3), (2, 3)]$

**Test Prolog 2**

Insieme:  $[1, 2]$

Relazione:  $[(1, 1), (2, 2)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1, 1), (2, 2)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1, 1), (2, 2)]$

Chiusura transitiva:  $[(1, 1), (2, 2)]$

**Test Prolog 3**

Insieme:  $[1, 2, 3]$

Relazione:  $[(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (2, 3), (3, 2), (3, 3)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2)]$

Chiusura transitiva:  $[(1, 1), (1, 2), (1, 3), (2, 1), (2, 2), (2, 3), (3, 1), (3, 2), (3, 3)]$

**Test Prolog 4**

Insieme:  $[1, 2, 4]$

Relazione:  $[(1, 2), (1, 4), (2, 4)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1, 1), (1, 2), (1, 4), (2, 2), (2, 4), (4, 4)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1, 2), (1, 4), (2, 1), (2, 4), (4, 1), (4, 2)]$

Chiusura transitiva:  $[(1, 2), (1, 4), (2, 4)]$

**Test Prolog 5**

Insieme:  $[1, 2, 3]$

Relazione:  $[\ ]$

Chiusura riflessiva:  $[\ ]$

Chiusura simmetrica:  $[\ ]$

Chiusura transitiva:  $[\ ]$

**Test Prolog 6**

Insieme:  $[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]$

Relazione:  $[(1, 2), (2, 3), (3, 5), (5, 7), (8, 9)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 3), (3, 5), (5, 5), (5, 7), (7, 7), (8, 8), (8, 9), (9, 9)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2), (3, 5), (5, 3), (5, 7), (7, 5), (8, 9), (9, 8)]$

Chiusura transitiva:  $[(1, 2), (1, 3), (1, 5), (1, 7), (2, 3), (2, 5), (2, 7), (3, 5), (3, 7), (5, 7), (8, 9)]$

**Test Prolog 7**

Insieme:  $[1, 2, 3]$

Relazione:  $[(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 3)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (2, 3), (3, 2)]$

Chiusura transitiva:  $[(1, 1), (1, 2), (1, 3), (2, 2), (2, 3)]$

**Test Prolog 8**

Insieme:  $[1, 2, 3, 4]$

Relazione:  $[(1, 2), (2, 3), (3, 4)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 3), (3, 4), (4, 4)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1,2), (2,1), (2,3), (3,2), (3,4), (4,3)]$

Chiusura transitiva:  $[(1,2), (1,3), (1,4), (2,3), (2,4), (3,4)]$

### Test Prolog 9

Insieme:  $[1, 2, 3]$

Relazione:  $[(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]$

Chiusura transitiva:  $[(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]$

### Test Prolog 10

Insieme:  $[1, 2, 3]$

Relazione:  $[(1,2), (2,1), (2,3), (3,2)]$

Chiusura riflessiva:  $[(1,1), (1,2), (2,1), (2,2), (2,3), (3,2), (3,3)]$

Chiusura simmetrica:  $[(1,2), (2,1), (2,3), (3,2)]$

Chiusura transitiva:  $[(1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (2,3), (3,1), (3,2), (3,3)]$