

Corso di Laurea Ingegneria Informatica

Fondamenti di Informatica 1

Dispensa E01

Esercizi su array di array

C. Limongelli

Febbraio 2008

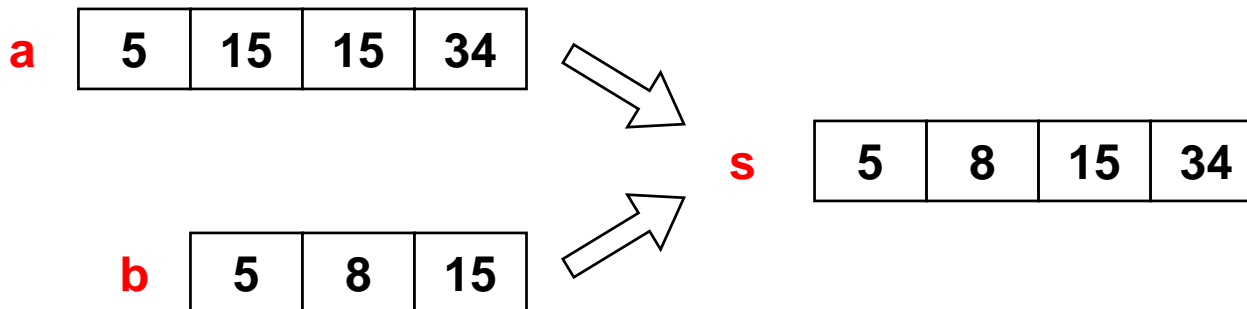
Contenuti

- Fusione di due array ordinati, con eliminazione di duplicati**
- Verifica array bidimensionale**
- Generazione di un array con numeri disposti a spirale**

Esercizio

□ Implementare la fusione con rimozione di duplicati di due array ordinati in modo **non decrescente**

- ciascuna delle sequenze iniziali può contenere duplicati
- Gli array sono non vuoti (almeno un elemento)
- Esempio:



I test del problema

```
System.out.println(toString(fusioneSenzaDuplicati  
    (new int[] {0, 1, 4, 5}, new int[] {3, 6, 10})));
```

```
System.out.println(toString(fusioneSenzaDuplicati  
    (new int[] {0, 1, 4, 5}, new int[] {0, 2, 10})));
```

```
System.out.println(toString(fusioneSenzaDuplicati  
    (new int[] {0, 1, 4, 5}, new int[] {0, 1, 4})));
```

```
System.out.println(toString(fusioneSenzaDuplicati  
    (new int[] {0, 1, 4}, new int[] {0, 1, 4})));
```

```
System.out.println(toString(fusioneSenzaDuplicati  
    (new int[] {1, 1, 1}, new int[] {1, 1, 2})));
```

```
System.out.println(toString(fusioneSenzaDuplicati  
    (new int[] {1, 2, 3}, new int[] {3, 4, 5})));
```

```
System.out.println(toString(fusioneSenzaDuplicati  
    (new int[] {1}, new int[] {1})));
```

Algoritmo...

- ❑ Prima di inserire un elemento (di **a** o di **b**) in **s**, bisogna controllare che lo stesso elemento non compaia già in **s**
- ❑ Sia **is** l'indice di **s** in cui verrà memorizzato il prossimo elemento
- ❑ Sia **a[ia]** (o **b[ib]**) l'elemento che si vorrebbe inserire in **s**
- ❑ Bisogna controllare che l'elemento **s[is-1]** sia diverso da **a[ia]** (o **b[ib]**), altrimenti non si deve inserire, ma comunque si deve incrementare l'indice **ia** (o **ib**)
 - La prima volta che inserisco un elemento in posizione **s[0]**, non posso fare il controllo su **s[-1]**, quindi devo considerare a parte il primo inserimento. Come?
 - Controllando che **is** non sia uguale a **0**
- ❑ Se l'elemento non viene inserito in **s**, l'indice relativo, **is**, non viene incrementato

...Algoritmo...

```
/* supponiamo is = ia = ib = 0 */
/* prima fase della fusione: inserisci da a e b */
while (ia<a.length && ib<b.length) {

/* inserisci in s il più piccolo tra
   a[ia] e b[ib] se non esiste già in s */
   if (a[ia]<b[ib]) {
       //provo ad inserire a[ia] in s
       if (is==0 || a[ia] != s[is-1]){
           s[is] = a[ia];
           is++;
       }
       ia++;
   }
}
```

...Algoritmo...

```
/* prima fase della fusione: inserisci da a
e b */
while (ia<a.length && ib<b.length) {
    if {
        ...
    } else { // b[ib] <= a[ia]
        if (is == 0 || b[ib] != s[is-1]){
            s[is] = b[ib];
            is++;
        }
        ib++;
    }
}
```

Perché quando $is = 0$ l'accesso a $s[is-1]$ non Produce `arrayOutOfBoundsException`?

...Algoritmo...

- ❑ Anche nella seconda fase della fusione, quando la scansione di uno dei due array è terminata e bisogna inserire il resto dell'altro array, si devono fare le stesse considerazioni
- ❑ poiché gli array **a** e **b** non sono vuoti, ci sarà almeno un elemento in **s**, quindi non bisogna più controllare che l'indice **si** sia **0**
- ❑ Se la scansione di **b** è terminata:

```
/* inserisci da a */
while (ia<a.length) {
    if (s[is-1] != a[ia]){
        s[is] = a[ia];
        is++;
    }
    ia++;
}
```


...Algoritmo...

- Analogamente per l'inserimento da **b**:

```
/* inserisci da b */  
/* l'array deve essere non vuoto perche'  
deve aver      inserito dal ciclo precedente  
almeno un elemento in s */
```

```
while (ib<b.length) {  
    if(s[is-1] != b[ib]){  
        s[is] = b[ib];  
        is++;  
    }  
    ib++;  
}
```

Considerazioni sulla lunghezza del nuovo array . . .

- ❑ L'array **s** è sicuramente non vuoto
- ❑ Avrà lunghezza \leq alla somma della lunghezza di **a** e della lunghezza di **b**
- ❑ La lunghezza sarà uguale alla somma delle lunghezze solo se gli elementi di **a** e di **b** sono tutti distinti

... Considerazioni sulla lunghezza del nuovo array

- ❑ Inizialmente si crea un array di appoggio di lunghezza pari alla somma delle lunghezze di **a** e di **b**
- ❑ Dopo l'inserimento degli elementi in **s**, **is** (che rappresenta l'indice del prossimo elemento in cui si può inserire in **s**) è pari al numero di componenti memorizzate fino a quel momento in **s**, cioè è pari alla lunghezza che dovrà avere **s**
- ❑ Si crea l'array definitivo con lunghezza pari a **is** e si ricopiano gli **is** elementi dell'array di appoggio in quello definitivo

Gestione della lunghezza del nuovo array

```
int[] s;    // risultato della fusione di a e b
int[] s1;   // risultato definitivo della fusione
           // di a e b

...

//copiare i valori significativi di s in un nuovo
//array s1;
// si può anche usare System.arraycopy(..);
s1 = new int[s.length];
for (i=0; i<s.length;i++)
    s1[i] = s[i];

/* ora la fusione è stata completata */
return s1;
```

Lo schema dell'applicazione

```
public class ArrayFusioneSenzaDuplicati {  
  
    public static int[] fusioneSenzaDuplicati(int[] a, int[] b) {  
        ...  
    }  
  
    public static String toString(int[] array) {  
        ...  
    }  
  
    public static void main(String[] args) {  
        ...  
    }  
}
```

Modifica del problema

- ❑ Come modificare l'algoritmo in modo che vengano anche accettati array vuoti?
- ❑ Basta effettuare un controllo sull'array vuoto e in caso positivo saltare la prima istruzione **while**?
 - No perché la seconda parte della fusione prevede che l'array contenga almeno un elemento
 - Bisogna controllare, anche nella seconda parte della fusione che **is** non sia **0**.

Esercizio

❑ **Scrivere un metodo che, ricevendo come parametro un array di array A, verifica se A è bidimensionale**

- **Ossia che tutti gli elementi di A siano array della stessa lunghezza**

❑ **Verifica universale**

- **Schema: la variabile booleana è inizializzata a true**
 - **Si ipotizza che tutti gli array siano della stessa lunghezza**
 - **Ad esempio uguali alla lunghezza del primo array**
- **L'istruzione while si interrompe non appena un array ha lunghezza diversa dal primo oppure quando è terminato l'esame di tutto l'array**

I test del problema

```
public static void testBidimensionale(){
    int[][] mat;

    mat = new int[][] {{1}};
    stampa(mat);
    System.out.println("Array bidimensionale? TRUE = "+bidimensionale(mat));

    mat = new int[][] {{1,0},{0,1}};
    stampa(mat);
    System.out.println("Array bidimensionale? TRUE = "+bidimensionale(mat));

    mat = new int[][] {{1,0,0},{0,1}};
    stampa(mat);
    System.out.println("Array bidimensionale? FALSE = "+bidimensionale(mat));

    mat = new int[][] {{2,0,0},{4,0},{0,0,5}};
    stampa(mat);
    System.out.println("Array bidimensionale? FALSE = "+bidimensionale(mat));

    mat = new int[][] {{3,0,0,0},{0,2,0,0},{0,0,5,0},{0,0,0,1}};
    stampa(mat);
    System.out.println("Array bidimensionale? TRUE = "+bidimensionale(mat));

    mat = new int[][] {{3,0,2,0},{0,2,1,0},{0,0,5,0},{}};
    stampa(mat);
    System.out.println("Array bidimensionale? FALSE = "+bidimensionale(mat));
}
```


Il metodo bidimensionale

```
public static boolean bidimensionale(int[][] mat){
    int i,j;
    int r; //numero di righe dell'array
    int lunghezza; // lunghezza che dovrebbero avere tutti i
                  // sottoarray uguale alla lunghezza
                  // del primo sottoarray

    boolean bidimensionale;

    lunghezza = mat[0].length;
    r= mat.length;
    bidimensionale = true;

    for(i=1; i<r; i++)
        if(mat[i].length != lunghezza)
            bidimensionale = false;

    return bidimensionale;
}
```

Esempio d'esecuzione

```
matrice:
1
Array bidimensionale? TRUE = true
matrice:
1 0
0 1
Array bidimensionale? TRUE = true
matrice:
1 0 0
0 1
Array bidimensionale? FALSE = false
matrice:
2 0 0
4 0
0 0 5
Array bidimensionale? FALSE = false
matrice:
3 0 0 0
0 2 0 0
0 0 5 0
0 0 0 1
Array bidimensionale? TRUE = true
matrice:
3 0 2 0
0 2 1 0
0 0 5 0

Array bidimensionale? FALSE = false
Press any key to continue . . .
```

Esercizio

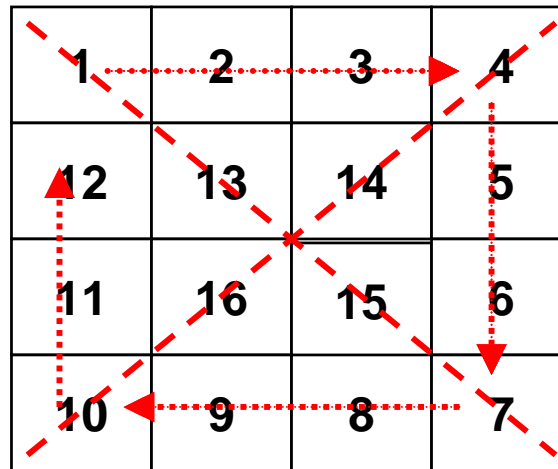
- ❑ Scrivere un metodo che, dato un numero positivo N , crea e restituisce una matrice quadrata $N \times N$ di interi che memorizza i numeri da 1 a N^2 disposti “a spirale”
 - Esempio: le matrici a spirale di ordine 3 e 4

1	2	3
8	9	4
7	6	5

1	2	3	4
12	13	14	5
11	16	15	6
10	9	8	7

Analisi del problema

- ❑ Sia **res** la matrice risultato che vogliamo costruire
- ❑ Bisogna iniziare dalla componente **mat[0][0]** inserendo **1**
- ❑ Si scorre verso destra inserendo numeri via via crescenti
- ❑ Quando si deve *cambiare direzione*?



- ❑ Quando si incontrano le diagonali principale o secondaria
- ❑ Oppure quando ci si trova “sotto” la diagonale principale

Il problema del cambio di direzione...

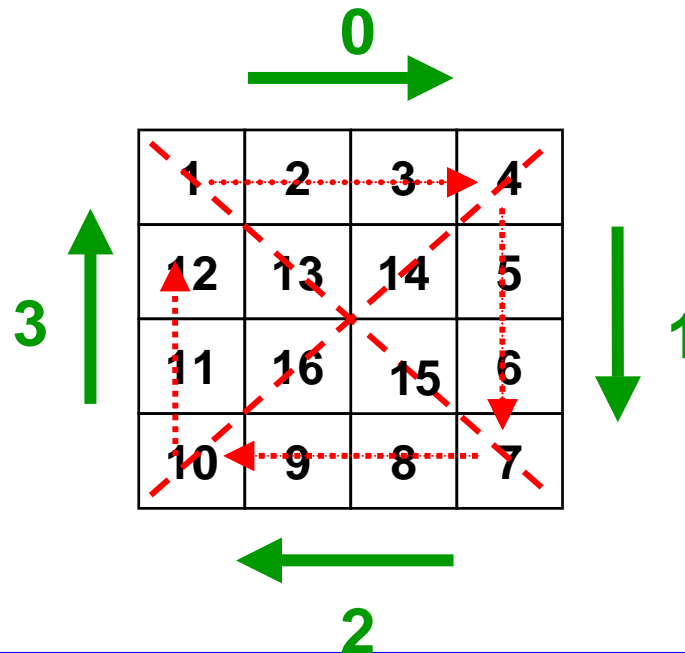
□ Convenzioni:

- da sinistra verso destra: 0 →
- dall'alto verso il basso: 1 ↓
- da destra verso sinistra: 2 ←
- dal basso verso l'alto: 3 ↑

- Se vado da sinistra verso destra (0) e incontro la diagonale secondaria, devo andare verso il basso (1)
- Se vado dall'alto verso il basso (1) e incontro la diagonale principale devo andare da destra verso sinistra (2)
- Se vado da destra verso sinistra (2) e incontro la diagonale secondaria devo andare dal basso verso l'alto (3)
- Se vado dal basso verso l'alto (3) e mi trovo una riga sotto la diagonale principale devo andare da sinistra verso destra (0)

...Il problema del cambio di direzione

- Quando ci si trova sulla diagonale secondaria $i+j = n-1$ la direzione diventa 1 o 3
- Quando ci si trova nella metà inferiore della diagonale principale $i=j$ e $j+j \geq n$ la direzione diventa 2
- Quando ci si trova una riga sotto la metà superiore della diagonale principale $i = j+1$ e $i+j < n$ la direzione diventa 0
- Negli altri casi la direzione non varia



Il metodo aggiornaDirezione

```
public static int aggiornaDirezione(int direzione,
                                   int i, int j, int n){
    /* se ci si trova sulla diagonale secondaria
       la direzione diventa 1 e 3 */
    if (i+j == n-1)
        direzione++;
    /* se ci si trova sulla meta' inferiore della
       diagonale principale
       la direzione diventa 2 */
    if (i==j && j+j>=n)
        direzione++;
    /* se ci si trova su una riga sotto la meta'
       superiore della diagonale principale
       la direzione diventa 0 */
    if (i==j+1 && i+j<n)
        direzione++;
    /*negli altri casi la direzione non varia */
    return direzione % 4;
}
```

Come aggiornare gli indici

- ❑ Dopo che è stato inserito un numero nella matrice il metodo `aggiornaDirezione` fornisce la posizione in cui deve essere memorizzato il numero successivo
- ❑ se la nuova (o vecchia) direzione è 1 o 3 la colonna non varia ma ci si sposta di riga
 - Se è 1 l'indice di riga viene incrementato
 - Se è 3 l'indice di riga viene decrementato
- ❑ Se la nuova (o vecchia) direzione è 0 o 2 la riga non varia ma ci si sposta di colonna
 - Se è 0 l'indice di colonna viene incrementato
 - Se è 2 l'indice di colonna viene decrementato

I metodi aggiornaRiga e aggiornaColonna

```
public static int aggiornaRiga(int i,int direzione){
    int res;
    if (direzione==1) res=i+1; // muove dall'alto verso
                                // il basso
    else res=i-1; // muove dal basso verso l'alto
    return res;
}
```

```
public static int aggiornaColonna(int j,int direzione){
    int res;
    if(direzione==0) res=j+1; // muove da sinistra verso
                                // destra
    else res=j-1; // muove da destra verso sinistra
    return res;
}
```

Il metodo spirale...

□ Dichiarazioni e inizializzazioni

```
public static int[][] spirale(int n){
    int[][] res;
    int i,j; // indici della matrice
    int num; // conterrà di volta in volta l'elemento
             // da inserire.
    int direzione;

    /**** Inizializzazione delle variabili ***/

    res = new int[n][n]; // creazione della matrice;
    i = 0;
    j = 0;
    res[i][j] = 1;
    direzione = 0; // inizializzata per default da
                  // sinistra verso destra
```

Il metodo spirale...

```
/* per ogni numero intero da 2 a n*n inserisco nella prossima
   componente, secondo le indicazioni della direzione */
for(num=2; num<=n*n; num++){
    // Calcolo la nuova direzione
    direzione=aggiornaDirezione(direzione,i,j,n);
    // se devo andare da dx verso sinistra o viceversa
    if((direzione==1) || (direzione==3))
        // Aggiorno l'indice delle righe dove necessario
        i=aggiornaRiga(i,direzione);
    else
        // Devo andare dall'alto verso basso o viceversa
        // Aggiorno l'indice di colonna
        j=aggiornaColonna(j,direzione);
    // Inserisco il nuovo elemento nella posizione
    // precedentemente calcolata.
    res[i][j]=num;
}
return res;
}
```

Esempi d'esecuzione

Spirale d'ordine 3

1 2 3

8 9 4

7 6 5

Spirale d'ordine 6

1 2 3 4 5 6

20 21 22 23 24 7

19 32 33 34 25 8

18 31 36 35 26 9

17 30 29 28 27 10

16 15 14 13 12 11

Spirale d'ordine 1

1

Press any key to continue . . .

Secondo approccio...

- ❑ Si può pensare di scomporre il problema in più step, riempiendo un “anello” della matrice alla volta, dal più esterno al più interno
- ❑ Si noti come i valori di ogni anello sono sequenziali

1	2	3	4	5	6
20	21	22	23	24	7
19	32	33	34	25	8
18	31	36	35	26	9
17	30	29	28	27	10
16	15	14	13	12	11

Il metodo spirale

□ Quanti anelli occorre fare?

- $N / 2$ se N e' pari
- $(N / 2 + 0,5)$ se N e' dispari

```
static int[][] spirale(int n) {
    int[][] m = new int[n][n];
    int value = 1;
    /* ceil → the smallest value that is not less
     * than the argument and is equal to a integer */
    int max = Math.ceil(m.length / 2d);
    for (int i = 0; i < max; i++)
        value = ring(m, i, value);

    return m;
}
```

Il metodo ring...

- Il metodo **ring** riempie l'anello a distanza **i** dal primo elemento (offset) con valori a partire da **value**; il valore restituito e' l'ultimo valore inserito + 1

ring(m, 1, 21) ⇒ 33

offset (righe o colonne) ↓
dal primo elemento = 1 ↓

1	2	3	4	5	6
20	21	22	23	24	7
19	32	33	34	25	8
18	31	36	35	26	9
17	30	29	28	27	10
16	15	14	13	12	11

Il metodo offset

- Prima di ring, realizziamo un metodo che data la distanza dal primo elemento della matrice **offset**, riga **i** e colonna **j** relativi al anello, imposti il valore della matrice a **value**

```
static void offset(int m[][], int offset,  
                  int i, int j, int value) {  
    m[offset + i][offset + j] = value;  
}
```


...Il metodo ring...

```
static int ring(int m[][], int iring,
                int startValue) {
    /*dimensione di un lato dell'anello*/
    int n = m.length - iring*2;
    /* prima riga */
    for (int k = 0; k < n; k++)
        offset(m,iring,0,k,startValue++);
    /* colonna destra */
    for (int k = 1; k < n; k++)
        offset(m,iring,k,n-1,startValue++);
    ...
}
```

Il metodo ring

...

```
/* ultima riga */
for (int k = n - 2; k >= 0; k--)
    offset(m,iring,n-1,k,startValue++);
/* colonna sinistra */
for (int k = n - 2; k > 0; k--)
    offset(m,iring,k,0,startValue++);

return startValue;
}
```