



Δομές Δεδομένων

3η Διάλεξη

Στοιχειώδεις Δομές Δεδομένων: Πίνακες

Ε. Μαρκάκης

Αλλαγή αίθουσας

- Τις Παρασκευές 1-3, το μάθημα θα γίνεται στη Δ23

Περίληψη

- Σύνοψη 1^{ου} κεφαλαίου
- Δομικά στοιχεία
- Πίνακες
- Το κόσκινο του Ερατοσθένη
- Εύρεση πλησιέστερων σημείων
- Αντιγραφή πινάκων
- Αλλαγή μεγέθους πίνακα
- Πίνακες με 2 ή περισσότερες διαστάσεις
- Ειδικές κατηγορίες πινάκων

Ανακεφαλαίωση των αλγορίθμων ένωσης - εύρεσης

- Τι κρατάμε από το προηγούμενο μάθημα:
 - Για κάθε πρόβλημα, αποσαφηνίζουμε πρώτα ποιες ακριβώς είναι οι απαιτήσεις (δεδομένα εισόδου, έξοδος, κτλ)
 - Σκεφτόμαστε ποιες είναι οι βασικές αφηρημένες λειτουργίες που πρέπει να υποστηρίζει το πρόγραμμα που θα φτιάξουμε (στο παράδειγμα: εύρεση, ένωση)
 - Φτιάχνουμε αρχικά μία απλή (έστω και μη αποδοτική, αργή) υλοποίηση (όπως η QuickFind)
 - Προσπαθούμε να βελτιώσουμε το χρόνο ή τη μνήμη βλέποντας πού υστερεί η αρχική μας υλοποίηση (stepwise refinement)

Ανακεφαλαίωση των αλγορίθμων ένωσης - εύρεσης

- Τελικά συμπεράσματα για το παράδειγμα που είδαμε:
 - Για N αντικείμενα και M ζεύγη στην είσοδο, η σταθμισμένη γρήγορη ένωση με συμπίεση μονοπατιών τρέχει σε χρόνο «σχεδόν» ανάλογο του $(M + N)$, ενώ η γρήγορη εύρεση χρειάζεται χρόνο ανάλογο του MN στη χειρότερη περίπτωση
 - Ο αλγόριθμος της σταθμισμένης γρήγορης ένωσης με συμπίεση μονοπατιών τρέχει πιο γρήγορα σε ένα κινητό που υποστηρίζει Java από ότι ο αλγόριθμος της γρήγορης εύρεσης σε ένα supercomputer

Δομικά στοιχεία

- Δεδομένα
 - Τα πάντα αποσυντίθενται τελικά σε μεμονωμένα bits
 - Δύσκολο/επίπονο να επεξεργαζόμαστε bits
- Τύπος δεδομένων
 - Δομή / οργάνωση δεδομένων σε σύνολα από bits
 - Πράξεις / μέθοδοι πάνω στα δεδομένα
- Ενσωματωμένοι τύποι στη Java
 - `boolean`,
 - `char`,
 - `byte` (8 bits), `short` (16 bits), `int` (32 bits),
`long` (64 bits)
 - `float` (32 bits), `double` (64 bits)
 - Οι μεταβλητές των τύπων αυτών περιέχουν δεδομένα

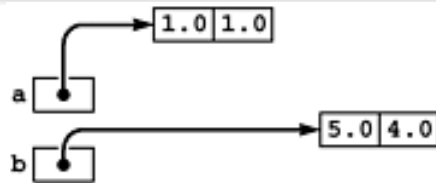
Δομικά στοιχεία

- Κλάση ή Τάξη (Class) στη Java
 - Γενίκευση του τύπου δεδομένων
 - Δεδομένα και μέθοδοι
- Αντικείμενα στη Java
 - Οτιδήποτε κατασκευάζεται μέσα από μία τάξη
 - Οι μεταβλητές των τύπων αυτών περιέχουν αναφορές
- Διαφορές αντικειμένων από ενσωματωμένους τύπους
 - Τα αντικείμενα πρέπει να δημιουργηθούν με τον τελεστή new
 - Στα αντικείμενα δεν μπορούμε να ορίσουμε τελεστές
 - Υπάρχουν κλάσεις που ενθυλακώνουν τα αντικείμενα
 - Boolean, Char, Byte, ...

Δομικά στοιχεία

- Μετατροπές τύπων
 - Υπονοούμενες: κυρίως για τους ενσωματωμένους τύπους
 - Ρητές: χρήση του τελεστή μετατροπής (...)
 - Π.χ. `((float) M) / N`
- Δημιουργία αντικειμένων
 - Η δήλωση μίας μεταβλητής δεν δημιουργεί αντικείμενα
 - `Class point {double x; double y};`
 - Τα αντικείμενα δημιουργούνται μέσω του τελεστή `new`
 - `Point a = new Point(), b = new Point();`

Δομικά στοιχεία



- Αναπαράσταση αντικειμένων
 - Στους ενσωματωμένους τύπους, το όνομα της μεταβλητής καθορίζει τη διεύθυνση όπου βρίσκεται η τιμή της μεταβλητής
 - Στα αντικείμενα, το όνομα είναι μία αναφορά (reference): καθορίζει τη διεύθυνση της θέσης μνήμης, που περιέχει τη διεύθυνση όπου βρίσκεται η πληροφορία
 - Οι αναφορές δείχνουν αντικείμενα στη μνήμη
 - `a.x = 1.0; a.y = 1.0; b.x = 4.0; b.y = 5.0;`
- Μεταβίβαση παραμέτρων
 - Οι ενσωματωμένοι τύποι μεταβιβάζονται με τιμή
 - Αντιγραφή της παραμέτρου σε τοπική μεταβλητή
 - Τα αντικείμενα μεταβιβάζονται με αναφορά
 - Αντιγραφή της αναφοράς σε τοπική μεταβλητή
 - Το αντικείμενο είναι προσπελάσιμο μέσω της αναφοράς

Δομικά στοιχεία

- Παράδειγμα: η τάξη Point (για επεξεργασία γεωμετρικών δεδομένων)

- Περιέχει δεδομένα και μεθόδους

```
class Point {
    double x, y;
    Point() { x = Math.random(); y = Math.random(); }
    Point(double x, double y) {this.x = x;this.y = y;}
    double r() { return Math.sqrt(x*x + y*y); }
    double theta() { return Math.atan2(y, x); }
    double distance(Point p) {
        double dx = x - p.x, dy = y - p.y;
        return Math.sqrt(dx*dx + dy*dy); }
    public String toString() {
        return "(" + x + ", " + y + ")"; }
}
```

Δομικά στοιχεία

- Υπερφόρτωση μεθόδων
 - Πολλές μέθοδοι με το ίδιο όνομα
 - Αλλά διαφορετικά signatures
 - Π.χ. 2 κατασκευάστριες μέθοδοι για την τάξη `Point`
- Χρήση των μεθόδων:
 - `Point c = new Point()` (δημιουργία ενός τυχαίου σημείου στον R^2)
 - `c.r()` (απόσταση του `c` από την αρχή των αξόνων)
 - `a.distance(b)` ή `b.distance(a)` (απόσταση μεταξύ του σημείου `a` και του σημείου `b`)

Δομικά στοιχεία

- Κληρονομικότητα
 - Μας επιτρέπει να ορίζουμε νέους τύπους δεδομένων ξεκινώντας από ήδη υπάρχοντες
 - Μέλη βασικής κλάσης + μέλη εκτεταμένης κλάσης
 - Μπορούμε να επανορίσουμε μεθόδους της αρχικής κλάσης

```
class LabeledPoint extends Point {  
    String id;  
    void label(String name) { id = name; }  
    public String toString() {  
        return name + " (" + x + ", " + y + ")";  
    }  
}
```

Πίνακες

- Πίνακας (array)
 - Η πιο θεμελιώδης δομή δεδομένων
 - Συλλογή δεδομένων ίδιου τύπου
 - Αποθηκεύονται σε μία σειρά από θέσεις
 - Άμεση πρόσβαση σε κάθε θέση μέσω αριθμοδείκτη
- Δήλωση και δημιουργία πίνακα
 - Οι δηλώσεις πινάκων δημιουργούν αναφορές (δεν δεσμεύεται μνήμη για αποθήκευση των στοιχείων του)
 - `int[] a; //ένας πίνακας τύπου int`
 - Η δημιουργία των πινάκων γίνεται μέσω του τελεστή `new`
 - `a = new int[10]; // δέσμευση μνήμης για πίνακα 10 θέσεων`
- Αναφορά στα στοιχεία του πίνακα
 - Χρήση του αριθμοδείκτη
 - `x=a[3]; // ανάγνωση της 4ης θέσης`
 - `a[2]=5; // εγγραφή της 3ης θέσης`

Πίνακες

- Όρια πίνακα
 - Έστω ένας πίνακας a με N στοιχεία
 - Το πρώτο στοιχείο είναι το $a[0]$
 - Το τελευταίο στοιχείο είναι το $a[n-1]$
 - Αναφορές εκτός ορίων οδηγούν σε εξαίρεση
- Επεξεργασία όλων των στοιχείων
 - Δεν χρειάζεται να γνωρίζω το μήκος
 - Τα αντικείμενα πινάκων έχουν το πεδίο `length`

```
for (int i=0; i < a.length; i++)  
    { ...a[i]... }
```
 - Προσοχή: το τελευταίο στοιχείο είναι στο $a.length - 1$
 - Χρήση τοπικής μεταβλητής που δηλώνεται επί τόπου

Πίνακες

- Δήλωση και δημιουργία πινάκων

```
int c[] = new int [12];  
int c[];  
c = new int [12];
```

- Δημιουργία διαφόρων πινάκων σε μία δήλωση

```
String b[] = new String[100], x[] = new String[27];  
String b[] = new String[100];  
String x[] = new String[27];
```

- Οι αγκύλες μπορεί να βρίσκονται σε δύο σημεία

```
double[] array1; double[] array2;  
double array1[]; double array2[];  
double[] array1, array2;
```

Πίνακες

Πότε υπερτερεί η χρήση πινάκων σε σχέση με άλλες δομές δεδομένων (π.χ. λίστες) ?

1. Όταν γνωρίζουμε εκ των προτέρων τον αριθμό των αντικειμένων που έχουμε να επεξεργαστούμε
2. Όταν θέλουμε η προσπέλαση κάθε στοιχείου να γίνεται πολύ γρήγορα

Το κόσκινο του Ερατοσθένη (3^{ος} αιώνας π.Χ.)

- Πρώτοι αριθμοί
 - Ακέραιοι $X \geq 2$ που διαιρούνται μόνο με τον X και το 1, π.χ. 2,3,5,7,11
 - Εύρεση μέσω του αλγορίθμου του Ερατοσθένη
- Το κόσκινο (sieve) του Ερατοσθένη
 - Είσοδος: Ένας ακέραιος $N \geq 2$
 - Στόχος: εύρεση όλων των πρώτων $< N$
 - Δημιουργία πίνακα N στοιχείων boolean
 - Αρχικά όλα τα στοιχεία είναι true
 - Σταδιακά οι μη πρώτοι θα γίνουν false
 - Ξεκινάμε με τη θέση 2
 - Για κάθε στοιχείο του πίνακα
 - Αν είναι false (μη πρώτος), προχωράμε στο επόμενο
 - Αν είναι true βρες όλα τα πολλαπλάσιά του
 - Θέσε κάθε πολλαπλάσιο (που είναι $< N$) σε false

Το κόσκινο του Ερατοσθένη

```
class Primes {
public static void main(String[] args) {
    int N = Integer.parseInt(args[0]);
    boolean[] a = new boolean[N];
    for (int i = 2; i < N; i++) a[i] = true;
    for (int i = 2; i < N; i++)
        if (a[i])
            for (int j = i; j*i < N; j++)
                a[i*j] = false; // πολλαπλάσια του i
                                // δεν είναι πρώτοι
    for (int i = 2; i < N; i++)
        if (a[i]) Out.print(" " + i);
    Out.println();
}
}
```

Το κόσκινο του Ερατοσθένη

- Παράδειγμα εκτέλεσης
 - Οι πρώτοι αριθμοί μέχρι το 32
 - Αρχικά όλες οι τιμές είναι true
- Ερωτήσεις (επαγωγικές αποδείξεις)
 1. Γιατί αγνοούμε τα στοιχεία που είναι false;
 - Κάθε αριθμός γράφεται ως γινόμενο πρώτων αριθμών (θεώρημα Ευκλείδη). Αρκεί να φιλτράρουμε τα πολ/σια των πρώτων.
 2. Γιατί ο βρόχος ξεκινάει από το i^2 ;
 - Αν $x < i^2 = i * i$, και το x δεν είναι πρώτος, τότε το x έχει κάποιον πρώτο παράγοντα $< i - 1$. Άρα το $a[x]$ έγινε false σε κάποια προηγούμενη επανάληψη

i	2	3	5	a[i]
2	1			1
3	1			1
4	1	0		
5	1			1
6	1	0		
7	1			1
8	1	0		
9	1	0		
10	1	0		
11	1			1
12	1	0	0	
13	1			1
14	1	0		
15	1	0		
16	1	0		
17	1			1
18	1	0	0	
19	1			1
20	1	0		
21	1	0		
22	1	0		
23	1			1
24	1	0	0	
25	1		0	
26	1	0		
27	1	0		
28	1	0		
29	1			1
30	1	0	0	0
31	1			1

Εξαιρέσεις

- Εύρωστη κατανομή πίνακα
 - Σε περίπτωση ανεπαρκούς μνήμης έχουμε εξαίρεση
 - Ο κώδικας πρέπει να τροποποιηθεί ως εξής

```
boolean[] a;  
try { a = new boolean[N]; }  
catch (OutOfMemoryError e) {  
    Out.println("Out of memory"); return; }
```
- Στις εργασίες σας να φροντίζετε πάντα να έχετε ελέγχους για εξαιρέσεις

Χρόνος Εκτέλεσης

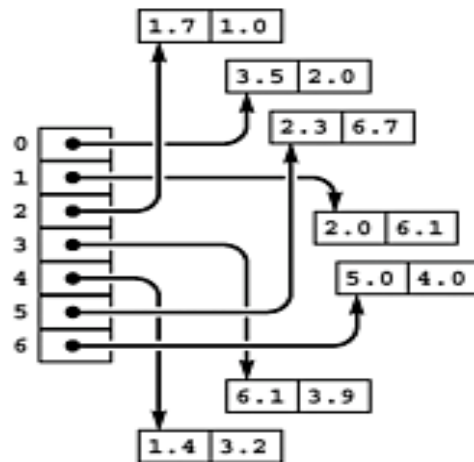
- Πόσο χρόνο χρειάζεται το πρόγραμμα?
- Μία ακριβής απάντηση χρειάζεται αποτελέσματα από τη Θεωρία Αριθμών για την πυκνότητα των πρώτων.
- Προσεγγιστικά:

$$N + N/2 + N/3 + N/5 + N/7 + \dots \leq N + N/2 + N/3 + N/4 + N/5 + \dots$$
$$= N(1 + 1/2 + 1/3 + 1/4 + \dots)$$

- Αποδεικνύεται ότι $1 + 1/2 + 1/3 + \dots \approx \ln N$
- Άρα συνολικά περίπου $N \ln N$ (ίδια τάξη μεγέθους με $N \log N$)

Πίνακες Αντικειμένων

- Μπορούμε να έχουμε πίνακες από αντικείμενα, αντί για ακεραίους ή άλλους στοιχειώδεις τύπους
 - `Point[] a = new Point[N]`
- Σε ένα πίνακα ακεραίων, το `a[i]` περιέχει την τιμή του ακεραίου
- Σε πίνακα αντικειμένων, το `a[i]` περιέχει την αναφορά στη διεύθυνση μνήμης που βρίσκεται το αντικείμενο



`a[3].x = 6.1`

Εύρεση Πλησιέστερων Σημείων

- Παράδειγμα χρήσης πίνακα αντικειμένων Point
- Είσοδος: Συνολικό πλήθος σημείων N, απόσταση d
- Έξοδος: Πόσα ζεύγη από τα σημεία απέχουν $< d$

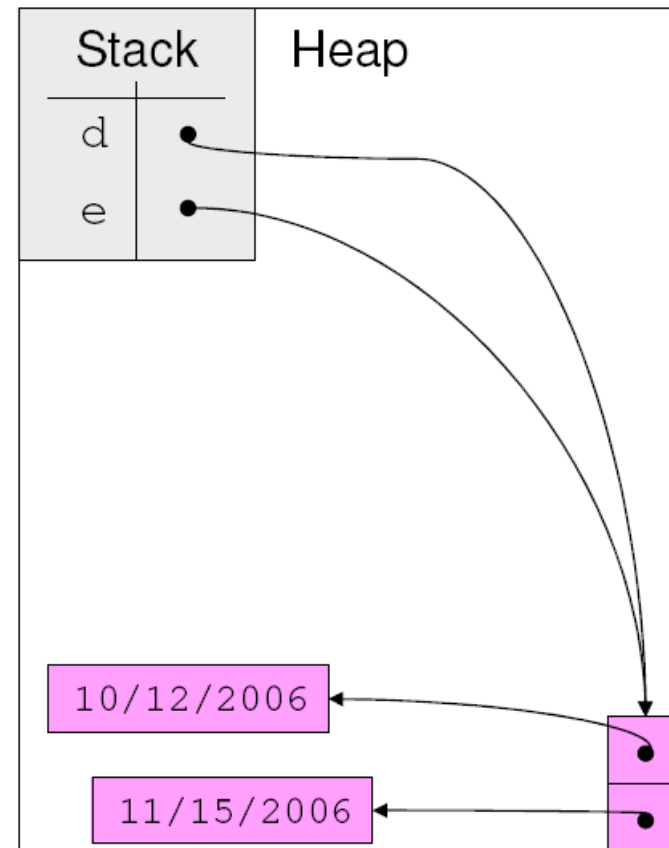
```
class ClosePoints {
    public static void main(String[] args) {
        int cnt = 0, N = Integer.parseInt(args[0]);
        double d = Double.parseDouble(args[1]);
        Point[] a = new Point[N];
        for (int i = 0; i < N; i++) a[i]=new Point();
        for (int i = 0; i < N; i++)
            for (int j = i+1; j < N; j++)
                if (a[i].distance(a[j])<d) cnt++;
        Out.print(cnt + " pairs ");
        Out.println("closer than " + d);
    } }
```

Αντιγραφή πινάκων

- Ρηχή αντιγραφή: αντιγραφή αναφοράς

```
Date[] d = {  
    new  
    Date(12, 10, 2006),  
    new  
    Date(15, 11, 2006)  
};
```

```
Date[] e = d;
```

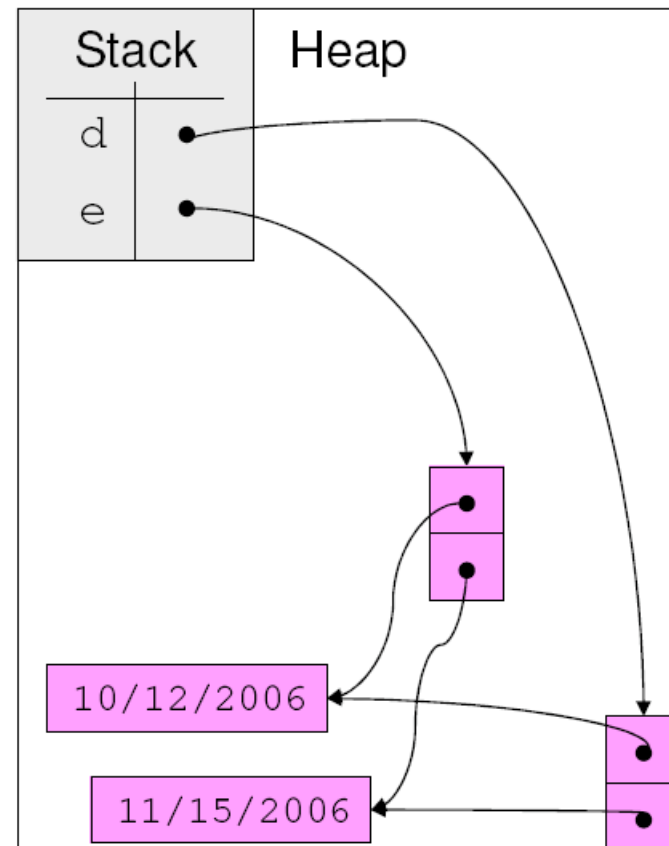


Αντιγραφή πινάκων

- Ημι-βαθιά αντιγραφή: αντιγραφή αναφορών πίνακα

```
Date[] d = {  
    new Date(12,10,2006),  
    new Date(15,11,2006)  
};
```

```
Date[] e = new  
    Date[d.length];  
for (int i=0; i <  
    d.length, i++)  
    e[i] = d[i];
```

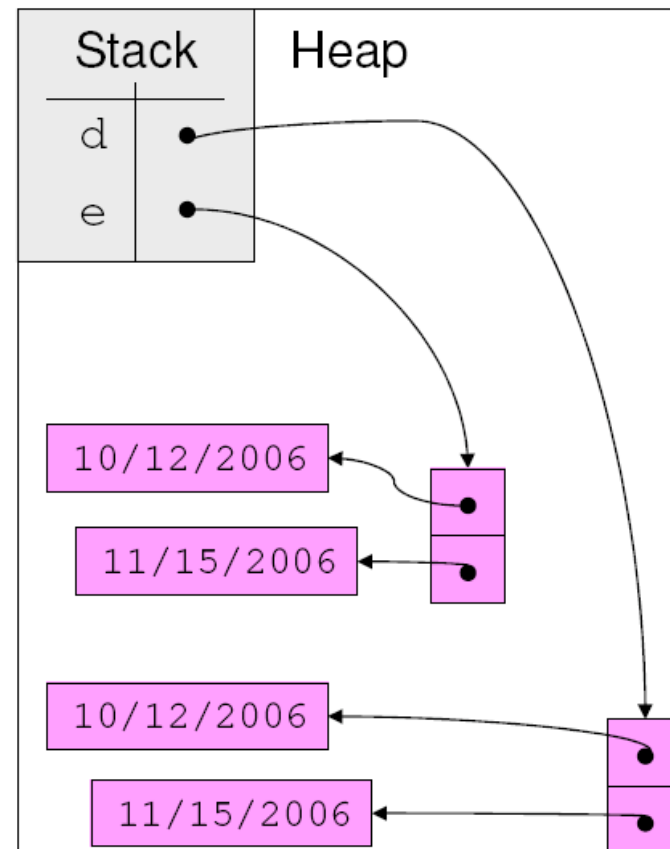


Αντιγραφή πινάκων

- Βαθιά αντιγραφή: αντιγραφή αντικειμένων πίνακα

```
Date[] d = {  
    new Date(12,10,2006),  
    new Date(15,11,2006)  
};
```

```
Date [] e = new  
    Date[d.length];  
for (int i = 0; i <  
    d.length; i++)  
    e[i] = new Date(d);
```



Αλλαγή μεγέθους πίνακα

- Πώς αλλάζουμε το μέγεθος ενός πίνακα;
 - Το μέγεθος κάθε πίνακα είναι αμετάβλητο
 - Μόνη λύση η αντιγραφή σε άλλο πίνακα
 - Προσοχή στο κόστος της αντιγραφής
- Αντιγραφή σε πίνακα διαφορετικού μεγέθους
 - Δημιουργία πίνακα με το επιθυμητό μέγεθος
 - Αντιγραφή περιεχομένων σε νέο πίνακα
 - Αλλαγή αναφοράς στον νέο πίνακα

```
int[] a = new int[5];  
  
...  
int[] temp = new int[a.length+1];  
for (int i=0; i < a.length; i++)  
    temp[i]=a[i];  
a = temp;
```

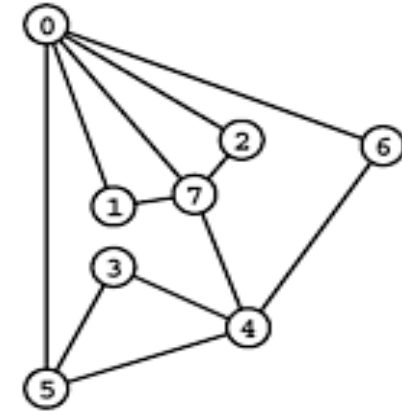
Πολυδιάστατοι Πίνακες

- Πολλές εφαρμογές απαιτούν τη χρήση περισσότερων διαστάσεων π.χ. απεικόνιση σημείων στον τρισδιάστατο χώρο
- Διδιάστατοι πίνακες:
 - `double[][] c = new double[N][M];`
 - Αποθήκευση στη μνήμη γίνεται σειριακά, πρώτα η 1^η γραμμή, μετά η 2^η κ.ο.κ.
 - Επεξεργασία των στοιχείων συνήθως με διπλό βρόχο

```
for (i = 0; i < N; i++) {
    for (j = 0; j < M; j++) {
        ...
        //επεξεργασία του c[i][j]
    }
}
```

Παράδειγμα: Αναπαράσταση Γράφων

- *Γράφος (graph):* (V, E)
 - V : Ένα σύνολο από κόμβους
 - E : Πλευρές (σύνδεσμοι μεταξύ κόμβων)
 - Αν έχουμε N κόμβους, τους ονοματίζουμε από 0 ως $N-1$
- Πίνακας γειτνίασης
 - Συμμετρικός πίνακας $N \times N$
 - Αν $(i, j) \in E$, $a[i][j] = a[j][i] = 1$
 - Διαφορετικά $a[i][j] = a[j][i] = 0$
 - Από σύμβαση θέτουμε $a[i][i] = 1 \quad \forall i$
 - Χώρος μνήμης: N^2
 - Χρόνος για να δούμε αν συνδέονται 2 κορυφές: σταθερός, ανεξάρτητος από N (1 εντολή)



	0	1	2	3	4	5	6	7
0	1	1	1	0	0	1	1	1
1	1	1	0	0	0	0	0	1
2	1	0	1	0	0	0	0	1
3	0	0	1	1	1	0	0	0
4	0	0	0	1	1	1	1	0
5	1	0	0	1	1	1	0	0
6	1	0	0	0	1	0	1	0
7	1	1	1	0	1	0	0	1

Ειδικές Κατηγορίες Πινάκων

- Αραιοί (sparse) πίνακες: Πίνακες όπου μεγάλο ποσοστό των στοιχείων είναι 0 (π.χ. αραιοί γράφοι)

- Έστω ο πίνακας:

0	7	0	0
1	2	0	0
0	0	4	0
9	0	0	0

- Σπατάλη μνήμης η αποθήκευση ως 2διάστατο πίνακα
- Μπορούμε να χρησιμοποιήσουμε μονοδιάστατο πίνακα
 - Κάθε μη μηδενικό στοιχείο αποθηκεύεται ως μία τριάδα (συντεταγμένες στον πίνακα + τιμή)
 - 1 2 7 2 1 1 2 2 2 3 3 4 4 1 9

Ειδικές Κατηγορίες Πινάκων

- Τριγωνικοί πίνακες: Πίνακες όπου πάνω ή κάτω από τη διαγώνιο όλα τα στοιχεία είναι 0

- π.χ.:

$$\begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 0 & \text{(κάτω τριγωνικός)} \\ 0 & 0 & 4 & 0 \\ 9 & 0 & 0 & 0 \end{array}$$

- Υπάρχουν πιο αποδοτικοί μέθοδοι αποθήκευσης με μονοδιάστατο πίνακα
- Η χρήση εναλλακτικών μεθόδων αποθήκευσης εξαρτάται από:
 - Πόσο σημαντική είναι η εξοικονόμηση μνήμης για την εφαρμογή
 - Τι άλλες λειτουργίες χρειάζεται να εκτελούμε στον πίνακα

Άλλες Υλοποιήσεις

- Αρκετές μέθοδοι για πίνακες είναι διαθέσιμες στην βιβλιοθήκη της Java, μέσω της κλάσης Vector
- Πιο ευέλικτη δομή από τους πίνακες (ένα αντικείμενο Vector μπορεί να αλλάζει μεγεθος)
- Προσπέλαση των στοιχείων είναι πιο αργή (μέσω της μεθόδου `get()`)
- Για καλύτερη αποδοτικότητα και απλότητα του κώδικα, θα αποφεύγουμε να χρησιμοποιούμε έτοιμες μεθόδους