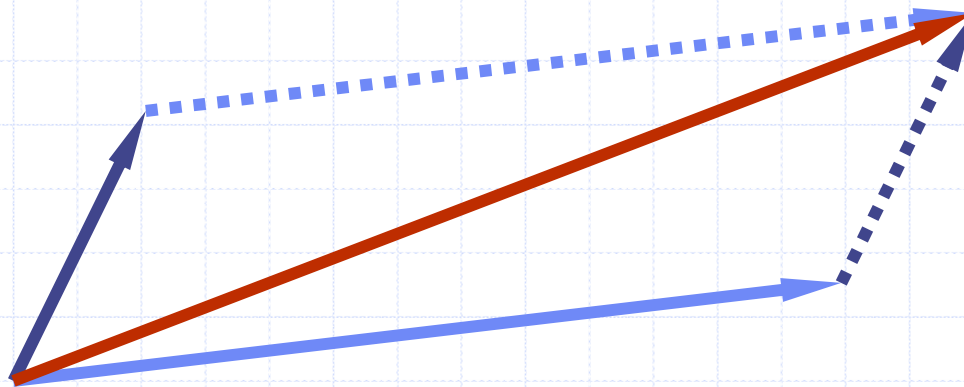


Διανύσματα



Κύρια σημεία για μελέτη

- ◆ Ο ΑΤΔ του διανύσματος (§2.2.1)
- ◆ Υλοποίηση βασισμένη σε πίνακα (§2.2.1)

Ο ΑΤΔ του διανύσματος

- ◆ Ο ΑΤΔ του **διανύσματος** αποτελεί επέκταση της ιδέας του πίνακα, αποθηκεύοντας μία ακολουθία από αυθαίρετα αντικείμενα
- ◆ Ένα στοιχείο μπορεί να προσπελαστεί, να εισαχθεί ή να διαγραφεί καθορίζοντας την τάξη του (αριθμός των προηγούμενων στοιχείων του)
- ◆ Προκαλείται μια *exception* αν καθοριστεί μία λάθος τάξη (π.χ. μια αρνητική τάξη)
- ◆ Κύριες λειτουργίες διανύσματος:
 - αντικείμενο **elemAtRank**(integer r): επιστρέφει ένα στοιχείο της τάξης r χωρίς να το διαγράψει
 - αντικείμενο **replaceAtRank**(integer r, αντικείμενο o): αντικαθιστά το στοιχείο της τάξης με το o και επιστρέφει το παλιό στοιχείο
 - **insertAtRank**(integer r, αντικείμενο o): εισάγει ένα νέο στοιχείο o με τάξη r
 - αντικείμενο **removeAtRank**(integer r): διαγράφει και επιστρέφει το στοιχείο με τάξη r
- ◆ Επιπλέον λειτουργίες **size()** και **isEmpty()**

Εφαρμογές των διανυσμάτων

◆ Άμεσες εφαρμογές

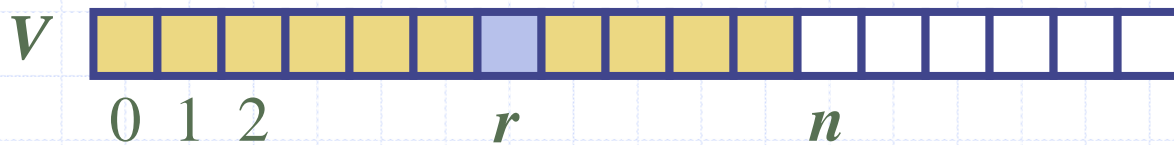
- Ταξινομημένη συλλογή αντικειμένων (στοιχειώδης βάση δεδομένων)

◆ Έμμεσες εφαρμογές

- Βοηθητικές δομές δεδομένων για αλγόριθμους
- Συστατικό άλλων δομών δεδομένων

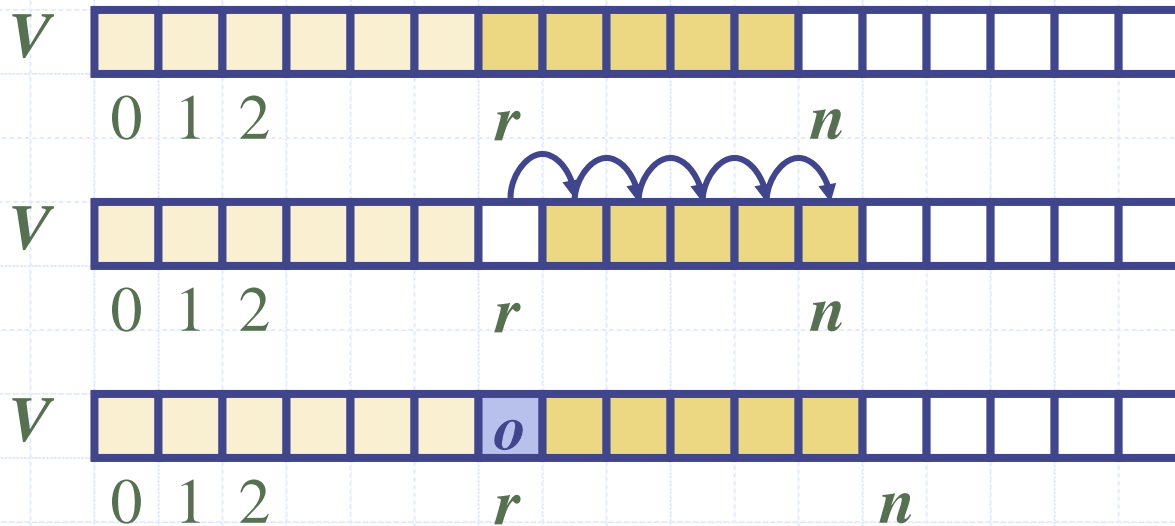
Διάνυσμα βασισμένο σε πίνακα

- ◆ Χρήση ενός πίνακα V μεγέθους N
- ◆ Μία μεταβλητή n ανιχνεύει το μέγεθος του διανύσματος (αριθμός των αποθηκευμένων στοιχείων)
- ◆ Η λειτουργία *elemAtRank*(r) εκτελείται σε χρόνο $O(1)$ επιστρέφοντας $V[r]$



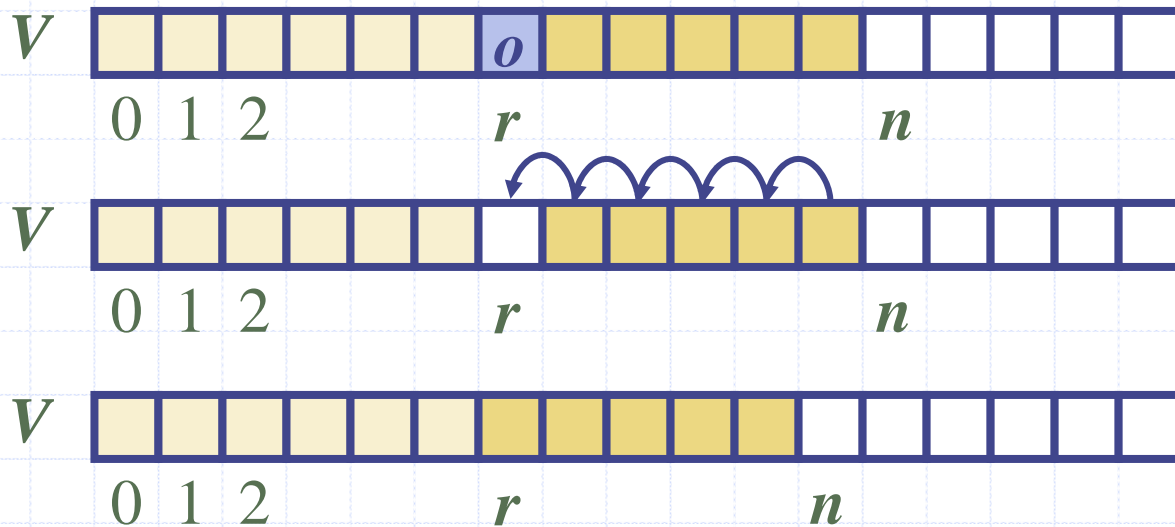
Εισαγωγή

- ◆ Στη λειτουργία *insertAtRank*(r, o), για να φτιάξουμε χώρο για ένα νέο στοιχείο χρειάζεται να κινήσουμε προς τα μπροστά $n - r$ στοιχεία $V[r], \dots, V[n - 1]$
- ◆ Στη χειρότερη περίπτωση ($r = 0$), αυτό παίρνει χρόνο $O(n)$



Διαγραφή

- ◆ Στη λειτουργία *removeAtRank*(r), για να γεμίσουμε το κενό που άφησε το διαγραμμένο στοιχείο χρειάζεται να κινήσουμε προς τα πίσω $n - r - 1$ στοιχεία $V[r + 1], \dots, V[n - 1]$
- ◆ Στη χειρότερη περίπτωση ($r = 0$), αυτό παίρνει χρόνο $O(n)$



Απόδοση

- ◆ Στην υλοποίηση ενός διανύσματος βασισμένη σε πίνακα
 - Ο χώρος που χρησιμοποιείται από τη δομή δεδομένων είναι $O(n)$
 - *size*, *isEmpty*, *elemAtRank* και *replaceAtRank* τρέχουν σε χρόνο $O(1)$
 - *insertAtRank* και *removeAtRank* τρέχουν σε χρόνο $O(n)$
- ◆ Αν χρησιμοποιούμε τον πίνακα με κυκλικό τρόπο, *insertAtRank*(0) και *removeAtRank*(0) τρέχουν σε χρόνο $O(1)$
- ◆ Σε μια λειτουργία *insertAtRank*, όταν ο πίνακας είναι γεμάτος, αντί να προκαλείται μία exception, μπορούμε να αντικαταστήσουμε τον πίνακα με έναν μεγαλύτερο