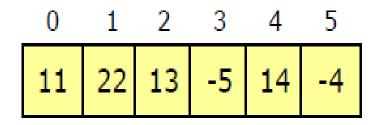
Linked List



#### מבוא

עד כה ביססנו את כל מבני הנתונים שלנו על מערכים. פתרון זה אינו תמיד יעיל.



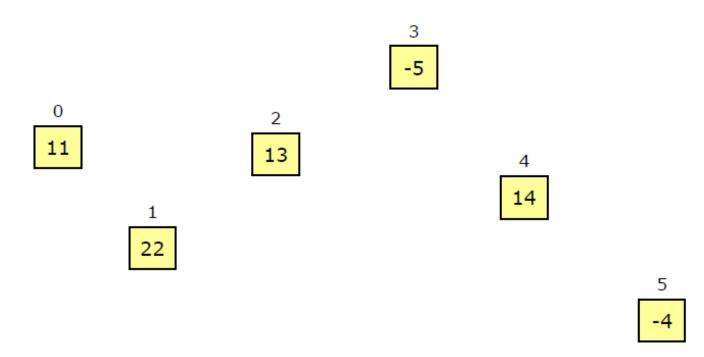
- 1. גודל המערך נקבע עם היווצרו.
- 2. אם רוצים לשמור על סדר האיברים במערך, הכנסה והוצאה של איברים הן פעולות יקרות.

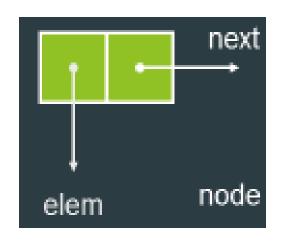
מערך - רצף של תאים (משתנים) זהים בזיכרון

**יתרון:** גישה ישירה.

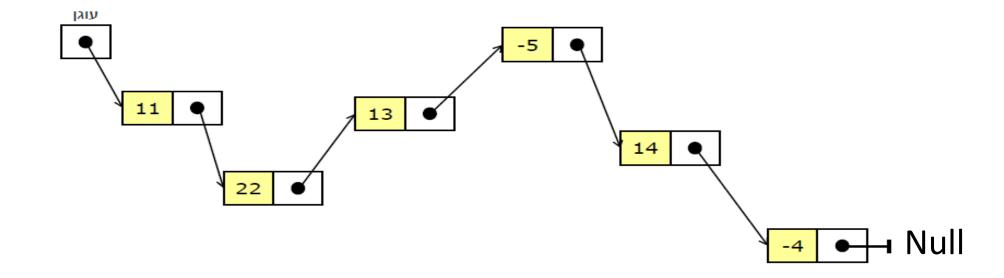
i, אם המשתנים מטיפוס int ביתים) וכתובת המערך מתחילה ב-1000, אז כדי להגיע לתא עם אינדקס i, המחשב עושה חישוב i 1000 וכך מקבלים גישה ישירה.

• נהפוך כל איבר לזוג: ערך + כתובת בזיכרון של האיבר הבא

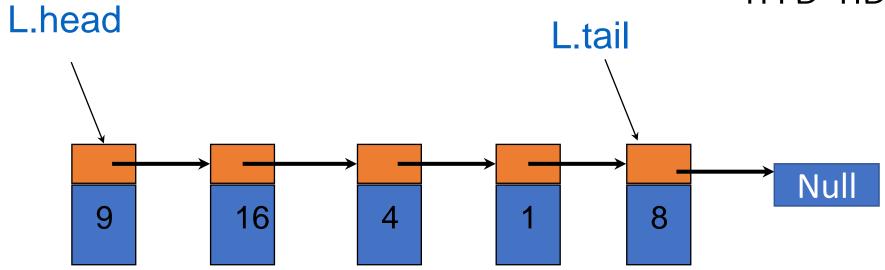




- רשימה מקושרת היא מבנה נתונים שבו האיברים מסודרים בסדר לינארי, הסדר נקבע ע"י מצביעים, כלומר כל איבר מצביע על איבר אחר.
  - .next בד"כ המצביע נקרא •



- האיבר הראשון ברשימה נקרא ראש (head) והאחרון זנב (tail).
- . נשמר מאפיין L.head שמצביע על ראש הרשימה L. עבור רשימה L.
  - .שיצביע על זנב הרשימה לרוב נוסיף מאפיין L.tail שיצביע על זנב הרשימה
    - יתרון גמישות
    - חסרון אין גישה ישירה



#### חיפוש ברשימה מקושרת

מחזירה את המצביע לאיבר הראשון List-Search(L,k) הפעולה k הפעולה מחזירה k. אם אין כזה הפעולה מחזירה k.

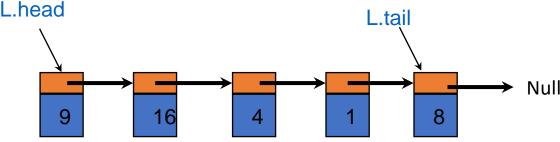
```
List — Search(L,k)

x \leftarrow L.head

while (x \neq Null \text{ and } x.key \neq k)

x \leftarrow x.next

return x
```



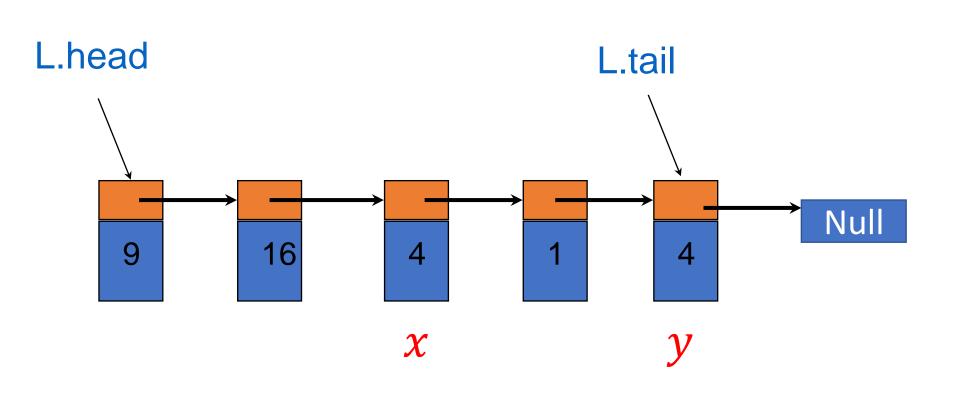
#### שאלה

?הבאה L איזה איבר יוחזר בביצוע List-Search(L,4) איזה איבר יוחזר בביצוע

x .1

y .2

3. שניהם



#### חיפוש ברשימה מקושרת

?מהי סיבוכיות פעולת החיפוש על רשימה בת n איברים במקרה הגרוע

```
List - Search(L,k)

x \leftarrow L.head

while (x \neq Null \ and \ x.key \neq k)

x \leftarrow x.next

return x
```

O(n) .1 O(1) .2  $O(n^2)$  .3

Run time O(n), in WS it may have to search the entire list

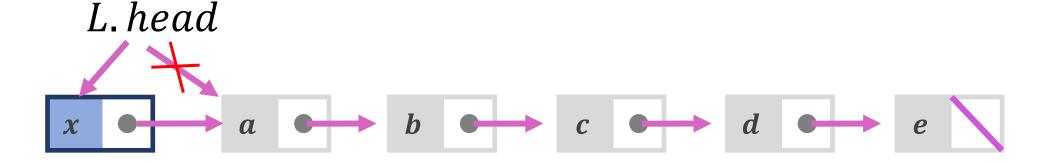
# הכנסה לרשימה מקושרת

. מכניסה x, לראש הרשימה List-Insert(L,x) מכניסה  $\star$ 

```
List − Insert − AtHead(L, x)

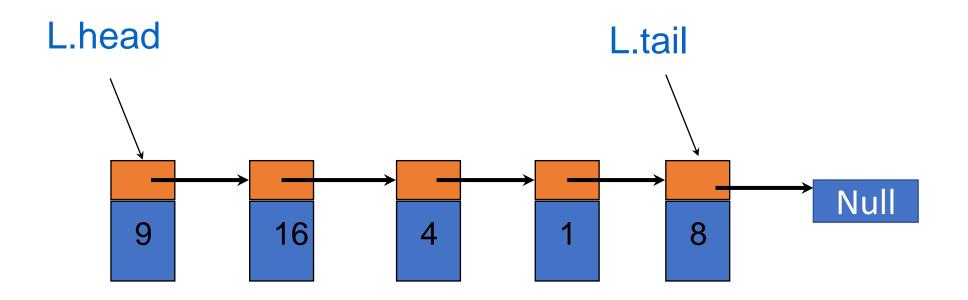
x.next \leftarrow L.head

L.head \leftarrow x
```



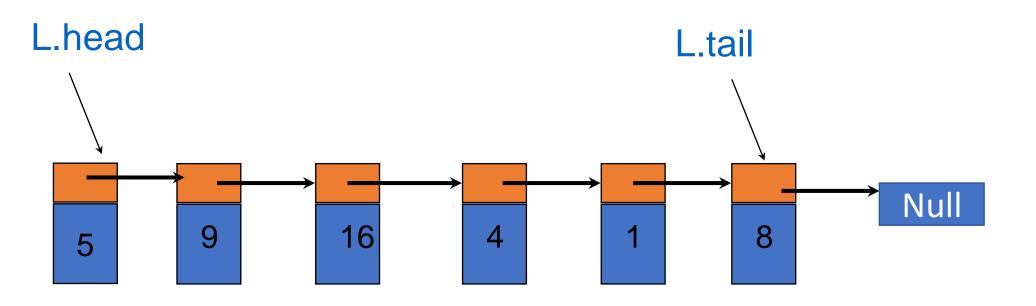
#### הכנסה ברשימה מקושרת

?איך תראה הרשימה אחרי הוספת איבר עם המפתח 5 בראש הרשימה



#### הכנסה ברשימה מקושרת

?איך תראה הרשימה אחרי הוספת איבר עם המפתח 5 בראש הרשימה



## הכנסה לרשימה מקושרת

?מהי סיבוכיות פעולת ההכנסה על רשימה בת n איברים במקרה הגרוע

```
List — Insert — AtHead(L,x)

x.next \leftarrow L.head

L.head \leftarrow x
```

```
O(n) .1

O(1) .2

O(n^2) .3
```

Running time O(1)

## מחיקת הראש מרשימה מקושרת

ומחזירה L ומחזירה List - Delete - Head(L) הפעולה את ראש הרשימה. מצביע לצומת שנמחק.

 $b \longrightarrow c \longrightarrow d \longrightarrow$ 

```
List − Delete − Head(L)

x \leftarrow L. head

if(L). head ≠ Null

L. head ← (L) head). next

return x
```

L. head

## מחיקת הראש מרשימה מקושרת

?מהי סיבוכיות פעולת המחיקה על רשימה בת n איברים במקרה הגרוע

```
List — Delete — Head(L)

x \leftarrow L. head

if(L. head \neq Null)

L. head \leftarrow (L. head). next

return x
```

O(n) .1 O(1) .2  $O(n^2)$  .3

Running time O(1)

#### מחיקה מרשימה מקושרת

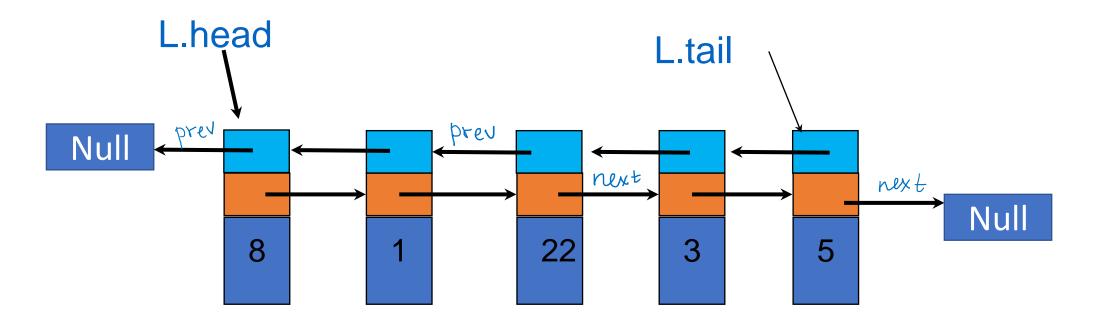
- איך נממש מחיקת זנב הרשימה? מה הסיבוכיות?
- ?איך נממש מחיקת איבר בעל מפתח k מרשימה? מה הסיבוכיות ullet

• בתרגול ועבודת הבית...

Run time O(n), we need to search previous element to update the pointers

## רשימה מקושרת דו-כיוונית

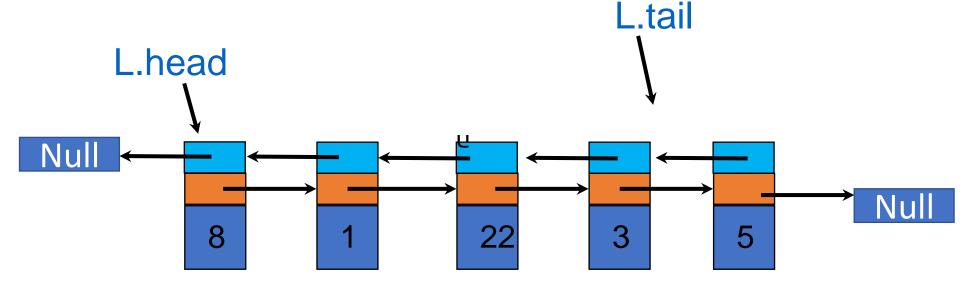
- רשימה דו מקושרת היא רשימה שבה כל איבר מצביע על הבא אחריו (מצביע next) וגם על קודמו (מצביע prev).
  - .Null של ראש הרשימה מצביע על prev מצביע •



## הכנסה לרשימה מקושרת דו-כיוונית

```
List - Insert(L, x)
x.next \leftarrow L.head
if (L.head \neq Null)
(L.head).prev \leftarrow x
L.head \leftarrow x
x.prev \leftarrow Null
```

הכנסת איבר בראש רשימה מקושרת דו-כיוונית.



## הכנסה לרשימה דו מקושרת

?מה סיבוכיות הפעולה על רשימה בת n איברים

```
List - Insert(L, x)
x.next \leftarrow L.head
if (L.head \neq Null)
(L.head).prev \leftarrow x
L.head \leftarrow x
x.prev \leftarrow Null
```

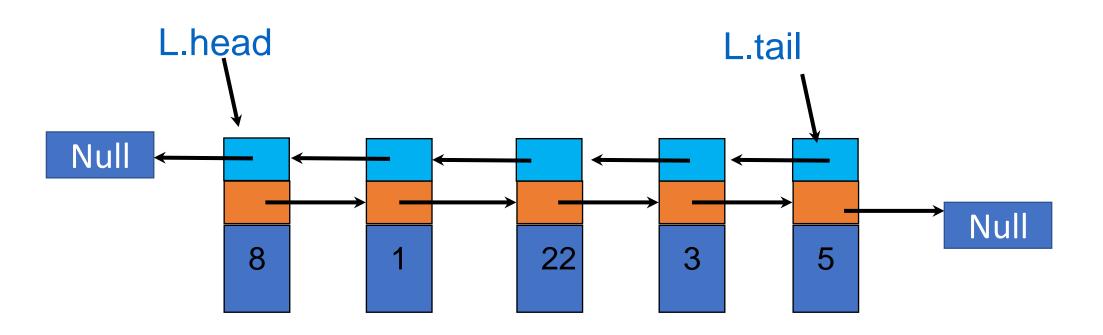
Running time O(1)

#### מחיקה מרשימה מקושרת דו-כיוונית

```
חקת List-Delete(L,x) מוחקת •
                                              \perp L את האיבר כלשהו x מהרשימה
List-Delete(L,x)
                                                     x-הפעולה מקבלת מצביע ל
   if(x.prev \neq Null)
       (x.prev).next \leftarrow x.next
   else
       L.head \leftarrow x.next
       (L.head).prev \leftarrow Null
   if(x.next \neq Null)
                                      L.head
       (x.next).prev \leftarrow x.prev
   else
      L.tail \leftarrow x.prev
                                                                                  Null
      (L.tail).next \leftarrow Null
```

## מחיקה ברשימה דו מקושרת

• איך תראה הרשימה אחרי מחיקת האיבר 22?



## מחיקה מרשימה דו מקושרת

#### שאלה 2:

במידע ונתון רק הערך (מפתח) של האיבר מה תהיה הסיבוכיות של הפעולה

? List — Delete

O(1) .1

O(n) .2

 $O(n^2)$  .3

#### שאלה 1:

מה סיבוכיות הפעולה List-Delete על רשימה בת n איברים כאשר נתון מצביע n לצומת x שיש למחוק?

O(1) .1

O(n) .2

 $O(n^2)$  .3

#### סיכום

- הכרנו מבנה נתונים חדש **רשימה**.
- רשימה היא אוסף לינארי של איברים שאינו מוגבל בגודלו והוא מאורגן
   כסדרה
  - ניתן להכניס איברים לכל מקום ולהוציא איברים מכל מקום ברשימה