#### שעור 12

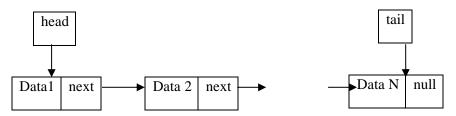
#### Linked Lists – רשימות מקושרות

#### מערכים:

על מנת לאחסן מספר משתנים מסוג טיפוס כלשהו, אין צורך ליצור מספר משתנים, אלא ניתן לבנות <u>מערך</u> של N איברים מאותו סוג. חסרונו של המערך הוא, שהוא מוחזק בזיכרון <u>ברצף</u>. מכוון שבדרך כלל ניצור מערך ממוין, ניאלץ להזיז את כל האיברים במערך בעת הוספת אובייקט למערך או מחיקתו ממנו. פעולה זו בזבזנית מאוד.

#### רשימה מקושרת

רשימה מקושרת היא רצף <u>לוגי</u> של משתנים מסוג מחלקה. הרצף הוא אינו רצף פיזי בזיכרון, כל אובייקט הרשימה מכיל מצביע לאובייקט הבא:



הרשימה מצביע על האובייקט הראשון, האובייקט הראשון מצביע על האובייקט השני וכך עד לאחרון, האובייקט השמה מצביע על null.

רשימה מקושרת אינה מסודרת ברצף בזיכרון כמו מערך.

לכל רשימה יש "ראש רשימה" (head) , שהוא אובייקט, בהתחלה ה- head מאותחל ב-null (רשימה ריקה), וכשמוסיפים אובייקטים הוא מצביע לאובייקט ראשון ברשימה.

#### הוספת אובייקט לרשימה מקושרת:

על מנת להוסיף אובייקט לרשימה קודם צריך לבנות אובייקט חדש.

כדי להוסיף אובייקט חדש לסוף הרשימה צריך לשנות את המצביע של האובייקט האחרון כך שיצביע לאובייקט החדש. כדי להוסיף אובייקט חדש באופן ממוין צריך לשנות את המצביע של האובייקט, שנמצא מקום אחד קודם לפני האובייקט החדש, כך שיצביע לאובייקט החדש. כמו כן המצביע של האובייקט החדש יצביע עתה אל האובייקט שאחריו.

על מנת לחסוך זמן הנדרש להוספת אובייקט לרשימה מקושרת כדאי לשמור גם את האיבר הארון של הרשימה הנקרא tail.

יש להתחשב במקרה קצה שבו יש להוסיף ישירות ל-head.

#### מחיקת אובייקט מרשימה מקושרת:

על מנת למחוק אובייקט, יש לנתק את המצביע אליו, כך שיצביע על האובייקט שאחריו.

יש להתחשב במקרה קצה שבו יש למחוק את האובייקט האחרון. כמו כן יש להתחשב במקרה שבו יש למחוק את האובייקט הראשון.

## מעבר על מרשימה מקושרת:

כאשר רוצים לרוץ על כל האובייקטים של (למשל להדפסה או לחיפוש) יש לרוץ עליהם באמצעות מצביע עזר החל מה-head. תנאי העצירה יהי כאשר המצביע האחרון יגיע ל-null.

## יתרונות של רשימה מקושרת:

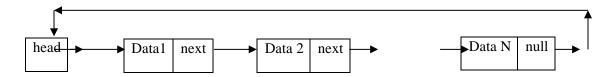
- 1. אפשר להקצות באופן דינאמי מספר רב של אובייקטים.
- 2. הוספת אובייקט ומחיקת אובייקט נעשים ישירות ולכן אין צורך להזיז את שאר האובייקטים.
  - 3. האובייקטים אינם מסודרים ברצף, לכן הקצאת הזיכרון יותר בטוחה.

## חסרונות של רשימה מקושרת:

- 1. האובייקטים אינם מסודרים ברצף, ולכן המעבר עליהם איטי יותר.
- 2. ברשימה מקושרת הגישה לאיבר אינה ישירה ואילו במערך היא ישירה.

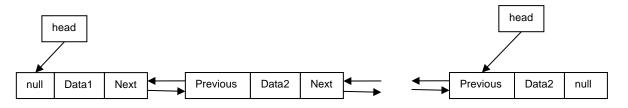
## רשימות מקושרות מעגלית

רשימה מקושרת מעגלית היא רשימה רגילה שהאיבר האחרון שלה אנו מצביע ל-null אלא אל האיבר הראשון. גם לרשימה זו קיימים head ו-tail ולכן בכל הלולאות נרוץ על הרשימה באמצעות מצביע עזר המתחיל מ-head , ותנאי העצירה הוא כל עוד לא חזרנו ל-head.



# רשימה מקושרת דו-כיוונית

ברשימה מקושרת דו-כיוונית לכל איבר יש שני מצביעים: מצביע לאיבר הבא ומצביע לאיבר קודם. במקרה זה null . המצביע לאיבר קודם של head המצביע לאיבר הבא של איבר אחרון הוא גם



קל יותר לעבוד עם רשימה דו-כיוונית, מפני שאפשר לנווט בה קדימה ואחורה ברשימת האובייקטים.

## של רשימה מקושרת חד-כיוונית pseudo-code

End-Add

```
Class Node
   Object data,
   Node next
// constructor
   Create New Node (newData, nextNode)
      data = newData
      next = nextNode
   End- Create-New-Node
End-Class-Node
Linked List Initialization()
     Node head = null
     Node tail = null
     size = 0;
End-Linked-List-Initialization()
Add (newData)
     if (head = null) then
        head = tail = Create New Node(newData, null)
        newNode = Create New Node (newData, null)
        next[tail] = newNode
        tail = newNode
      end-if
      size = size + 1;
```

```
Remove (x)
     Node ans = null
     // the empty list
     if (head = null) then
           ans = null
     // the node to remove is the first node (head)
     else if (data[head] = x) then
           ans = data[head]
           head = next[head]
           size = size - 1;
     else
           // search node to remove
           node = prev = head
           while ((next[node] \neq null) AND (data[node] \neq x))
                 prev = node
                 node = next[node]
           end-while
           // the data was found, remove (not last node)
           if (node.next ≠ null) then
                 next[prev] = next[node]
                 ans = data[node]
                 size = size - 1;
           // the node to remove is the last node (tail)
           else if (node.next = null && data[node] = x) then
                 ans = data[tail]
                 next[prev] = null
                 tail = prev
                 size = size - 1;
           end-if
     end-if
     return ans
```

end-remove

## של רשימה מקושרת דו-כיוונית pseudo-code

```
Class Node
   Object data,
   Node next, prev
// constructor
   Create New Node (newData, prevNode, nextNode)
      data = newData
      next = newNode
      prev = prevNode
   End-Node
End-Class-Node
Double Linked List Initialization()
     Node head = null
     Node tail = null
     size = 0;
End-Linked-List-Initialization()
Add (newData)
     if (head = null) then
        head = tail = Create New Node(newData, null, null)
        newNode = Create New Node (newData, tail, null)
        next[tail] = newNode
        tail = newNode
      end-if
      size = size + 1;
End-Add
RemoveFirst()
     ans = null
     if (head \neq null) then
           ans = data[head]
           head = next[head]
           if (head \neq null) then
                 prev[head] = null
           end-if
           size = size - 1
     {\tt end-if}
     return ans
end RemoveFirst
```

```
RemoveLast()
     ans = null
     if (tail \neq null) then
           ans = data[tail]
           tail = prev[tail]
           if (tail \neq null) then
                 next[tail] = null
           end-if
           size = size - 1
     end-if
     return ans
end-RemoveLast
Search(x)
     node = head
     while (node # null AND data[node] # x)
           node = next[node]
     end-while
     return node
end-Search
Remove (x)
     node = Search(x)
     if (node \neq null) then
           if (prev[node] = null) ans = RemoveFirst()
           else if (next[node] = null) ans = RemoveLast()
           else
                 ans = data[node]
                 next[prev[node]] = next[node]
                 prev[next[node]] = prev[node]
                 size = size - 1
           end-if
     end-if
     return ans
end-Remove
```

#### Java של LinkedList מחלקת

```
java.util קיימת ב-java, קיימת ב-tinkedList קיימת ב-java.util קיימת (import java.util.LinkedList;)
```

רשימה מקושרת של java היא כתובה בצורה כזו (כמו כל מבנה נתונים אחר) שניתן להתאים אותו לכל סוגי הנתונים. Generic Type).

#### (Iterator) מהו איטרטור

לולאה מאפשרת לעבור על מספר איברים שמאוחסנים בזיכרון. כל מהלך שלם של לולאה מכונה איטרציה. שלבים חיוניים בהגדרת לולאה:

- .(Iterator<String> iter = list.iterator()) אתחול.
- . (iter.hasNext() תנאי עצירה (בדיקה אם קיימים איברים נוספים 2
  - .(iter.next()) מעבר לאיבר הבא 3
- 4. שלבים אלו הכרחיים למעבר על רצף איברים, שאינם תלויים בצורה שבה הם מאוחסנים בזיכרון. (import java.util.Iterator) java.util ממשק Iterator
  - 5. כמו כל מבנה נתונים רשימה מקושרת מאפשרת להגדיר איטרטור (Iterator):

#### מחלקת LinkedList של and - דוגמה

```
import java.util.LinkedList;
import java.util.Iterator;
public class MyLinkedListJAVA {
      public static void main(String[] args) {
            LinkedList<String> list = new LinkedList<String>();
            String s="abcd";
            list.add(s);
            list.add("e");
            list.add("xyz");
            list.add("fg");
            Iterator<String> iter = list.iterator();
            while(iter.hasNext()){
                  System.out.println(iter.next());
            System.out.println("s= "+list.contains(s));
            System.out.println("xyt= "+list.contains("xyt"));
            System.out.println("list(2) = "+list.get(2));
            System.out.println("first= "+list.getFirst());
            System.out.println("last= "+list.getLast());
            System.out.println("index of e= "+list.indexOf("e"));
            System.out.println("is empty= "+list.isEmpty());
            System.out.println("size = "+list.size());
            list.remove(1);
            list.remove("xyz");
            System.out.println("size = "+list.size());
            iter = list.iterator();
            while(iter.hasNext()){
                  System.out.println(iter.next());
            }
      }
```