

Pointers &LinkedList

م. سعيد سريحياني

محتوى مجاني غير مخصص للبيع التجاري

الخوارزميات

RB Informatics ; 21/11/2021

مقدمة

تعرفنا في المحاضرة السابقة عن العودية وكيفية عملها وحساب تعقيدها ونأتي اليوم لنستكفي مقررنا معاً عن بنية معطيات جديدة الا وهي LinkedList سنرى أهميتها وما الفرق بينها وبين المصفوفة ولكن قبل البدء بالحديث عنها سنتعلم عن المؤشرات وأهميتها واستخدامها ضمن هذه البنية.

■ المؤشرات (pointers): وهي عبارة عن متحولات ذات نمط معين تحوي عنوان متغير آخر في الذاكرة ويمكن بواسطتها معرفة مكان تخزينه وتسمح لنا بالوصول إليه.

■ في الـ C++ نعرف المؤشر بالشكل التالي:

`int x = 5 ;`
`int *y = &x ;` —————> هنا الـ y تخزن الـ address لـ x في الذاكرة

■ أما في الـ Java:

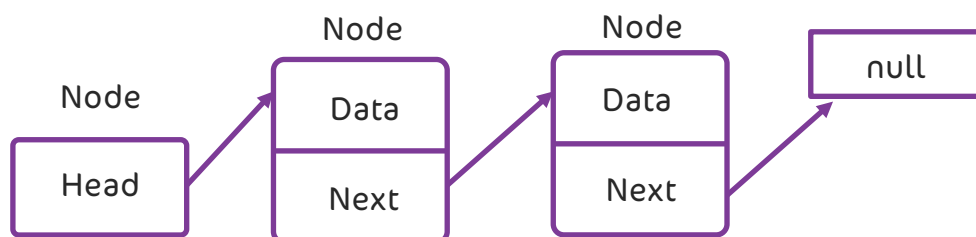
فإن كل object هو عبارة عن مؤشر يؤشر على مكان متحولاته التي يحتويها في الذاكرة.

`Person p1;`
`p1 = new Person();` P1 هو مؤشر ولكن هنا لا يؤشر أي شيء لأن قيمته null

هنا التعليمة `new Person ()` تنشئ مكاناً في الذاكرة لهذا الـ object ويتغير عنوانه في الذاكرة إلى p1.

■ الفكرة الأساسية من الـ pointers هي تقليل حجم الذاكرة المستخدم فلا نريد تعريف الـ object أن نحجز مكان في الذاكرة له مباشرة لذلك تم إعتماد هذه الفكرة.

■ linked list هي بنية معطيات خطية عناصرها لا تخزن بشكل متتابع في الذاكرة بل بشكل عشوائي وترتبط بمؤشرات ويكون كل عنصر عبارة عن عقدة تحوي قيمة ومؤشر يؤشر على العقدة التي تليها، العقدة الأولى تسمى head وتؤشر على العقدة الثانية والعقدة الأخيرة لا تؤشر على شيء او بالأحرى تؤشر على null.



هنا أول عنصر يؤشر على العنصر الذي يليه وآخر عنصر يشير على null

محتوى مجاني غير مخصص للبيع التجاري

ما الفرق بين ال linked list وال array ؟

Linked list	Array	وجه المقارنة
قابل للتعديل والزيادة	غير قابل للتعديل و الزيادة	Size
تحتجز بشكل عشوائي في الذاكرة	تحتجز بشكل متتابع في الذاكرة	كيفية التخزين
للوصول إلى عنصر ما يجب المرور على كافة العناصر قبله	نستطيع الوصول إلى أي عنصر بـ $O(1)$	access
نستطيع إضافة عنصر بين عنصرين بـ $O(1)$	لكي نضيف عنصر بين عنصرين علينا تحريك كل العناصر قبل الـ index الذي يليه ثم الإضافة $O(n)$	Insertion

خوارزمية ال Binary search غير فعالة في حال كانت ال linked list مرتبة لأنه كما قلنا أنه للوصول إلى عنصر ما يجب المرور على كافة العناصر قبله وهذا يؤدي إلى زيادة التعقيد بشكل كبير بل تصبح ال linear search أكثر كفاءة.

هنا يمكننا تعريف class وتمثيل القيم فيه كي نغير ال Data Type

```
Class Node {
    int data;
    Node next;
    Node( int d ){
        data = d; } }
```

هنا ال Data هي القيمة التي ستخزن ضمن العقدة
Next هو المؤشر الذي سيؤشر على العقدة التالية

```
void travers ( Node head ){
    Node p = head;
    while( p != null ){
        print(p.data);
        p = p.next; } }
```

لطباعة عناصر ال linked list :

سنبدأ بالمرور من ال Head وطباعة ما تحويه
ثم الانتقال للعنصر التالي عبر المؤشر وطباعة ما يحتويه وهكذا...

طباعة عناصر ال linked list بشكل عكسي :

```
void travers ( Node p ){
    if(p == null)
        return;
    travers (p.next);
    print(p.x); }
```

لكي نطبعها بشكل عكسي نستخدم العودية.
هنا في هذا التابع سيبقى يستدعي نفسه عودياً حتى تصبح قيمة ال p تساوي null عندها سيبدأ باستكمال عمله في كل استدعاء فيطبع ال linked list بشكل عكسي.

النهاية...



سنكون يوماً ما نريد لا الرحلة ابتدأت

ولا الدرب انتهى....❤️❁