



Binary search simple search



هنفترض اننا عندنا لسته تحتوي علي ٥ ارقام
وعاوزين نبحت عن رقم ٧٠ موجود بداخلها ام لا
[10,20,30,50,70]

binary search

هنشتغل بطريقة المتوسط والبحث من
خلال موقع الرقم
١:المتوسط هنا ٢ مع العلم اول رقم في
السته موقعه يساوي "0"
هل رقم ٣٠ يساوي ٧٠
"لا" هل الرقم اكبر ام اصغر ؟
اصغر
اذا هيتم تجاهل رقم ٣٠ وجميع الارقام
التي تسبقه
والسته الجديدة بالنسبالنا هتبدأ من رقم
٥٠ "50,70"
٢:المتوسط هنا تقريبا رقم ١ يعني موقع
رقم 70 وده الرقم اللي عاوزينه
عدد الخطوات هنا خطوتين فقط علي
عكس ال Simple search خمس
خطوات

Simple search

هنعدي علي رقم رقم
بالترتيب داخل السته
ونتأكد هل يساوي ٧٠ ام
لا
هنعمل ٥ دورات حتي
نصل للإجابة

المحتوي:



١:مقدمة

٢:binary search

٣:BIG O notation

لو عندك قاموس وحابه تبحتي عن كلمة تبدأ بحرف ال "ك"

او انك عارفه انه الحرف
ده في اواخر المعجم
وتبداي البحث من اخر كام
صفحة
الطريقة دي اسمها
binary search

اما تبداي من اول صفحه
وتبحتي لحد ماتوصلي
لحرف ال ك وده هياخد
وقت اكيد كبير
الطريقة دي اسمها
Simple search

كيفية حساب عدد العمليات اللتي تجري في كلا من الطريقتين
اذا كان لدينا لسته تحتوي علي عدد n من العناصر



توضيح
اللوغاريتم دائما
للاساس
2

$$10^2 = 100 \leftrightarrow \log_{10} 100 = 2$$

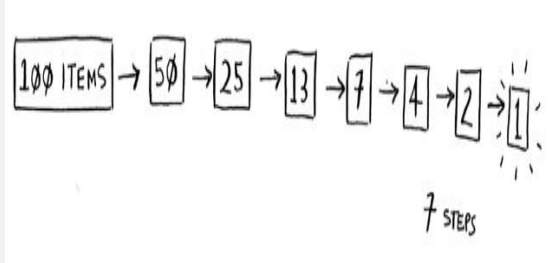
$$10^3 = 1000 \leftrightarrow \log_{10} 1000 = 3$$

$$2^3 = 8 \leftrightarrow \log_2 8 = 3$$

$$2^4 = 16 \leftrightarrow \log_2 16 = 4$$

$$2^5 = 32 \leftrightarrow \log_2 32 = 5$$

binary search

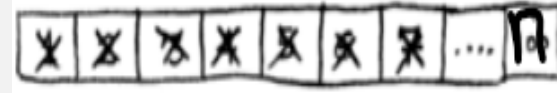


زي مافي في الصورة بتيم قسمة
العدد علي ٢ حتي نصل للرقم عدد
الخطوات هنا ٧

عدد الخطوات بيساوي $\log n$



Simple search



في اسوا الحالات ان يكون الرقم في
اخر اللسته فان عدد الخطوات
يساوي ١٠٠

عدد الخطوات بيساوي n



كود لتوضيح ال binary search

```
def binary_search(list, item):
    low = 0
    high = (len(list)-1)
    while low <= high:
        mid = (low + high)//2
        guess = list[mid]
        print("mid ==",mid)
        if guess == item:
            return mid
        if guess > item:
            high = mid - 1
        else:
            low = mid + 1
    return None
my_list = [1, 3, 5, 7, 9]
print (binary_search(my_list, 3)) # => 1
print (binary_search(my_list, -1)) # => None
```

للتاكيد ان اللسته مش فاضية
هنا يتم حساب المتوسط

زي ماتفقنا انه المتوسط عبارة عن موقع الرقم داخل اللسته هنا بنستخدمه لاستخراج القيمة من اللسته

اذا كان الرقم اللي ال index بتاعه هو المتوسط اكبر من الرقم المطلوب ده معناه انه كل الارقام اللي اكبر من الرقم ده انا مش محتاجها ف اكبر index بالنسبالي دلوقتي هو ال index اللي قبل المتوسط

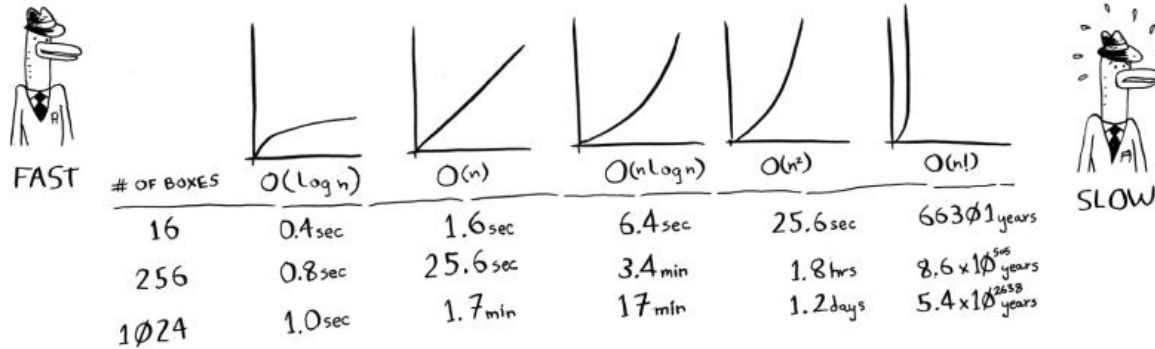
اذا كان الرقم اللي ال index بتاعه هو المتوسط اصغر من الرقم المطلوب ده معناه انه كل الارقام اللي اصغر من الرقم ده انا مش محتاجها ف اصغر index بالنسبالي دلوقتي هو ال index اللي بعد المتوسط

Big O notation



من خلال ال notation بنعرف اد ايه ال algorithm سريع

Some common Big O run times



الفكره انه سرعة ال **algorithm** لا تتناسب مع الوقت ولكن بتتناسب مع عدد العمليات اللي بينفذها

تعالو ناخذ مثال :

اذا كان لدينا لسته تحتوي علي ٨ رقم وكل رقم يستغرق ١ ثانية اثناء التاكيد من انه الرقم المطول او لا فاذا الوقت المستغرق للتأكد من جميع الارقام بداخل اللسته هو ٨ ثواني ولكن ذلك اذا كنا نستخدم طريقة ال **simple research** لانه كما اتفقنا ان عدد العمليات في ال **simple search** تساوي عدد الارقام في اللسته

ما هو الزمن المستغرق اذا كانت الطريقة المستخدمة هي **binary search** ؟

بما ان عدد العمليات تساوي $3 = \log(8) = \log(n)$

اذا الزمن = 3×1 ثانية = ثلاث ثوان

١ اذا تضاعف عدد الارقام هل سيتضاعف الوقت المستغرق ؟

الاجابة علي حسب الطريقة المستخدمة

Binary search

بما ان ال $n=16$

اذا الزمن هيساوي

$4 = \log(16)$

اذا الزمن لم يتضاعف

Simple search

بما ان ال $n=16$

اذا الزمن هيساوي ١٦

اذا الزمن تضاعف

لذلك سرعة algorithm تتناسب مع

عدد العمليات وليس الزمن