# Algorithms بالعربي

إيمانا بأن أحد أهم أسباب تأخر الأمة الإسلامية هو ضعفها العلمي, وأن أحد أهم أسباب ضعفها العلمي هو قلة المحتوى العلمي العربي مقابل وفرة المحتوى الإنجليزي في كل العلوم, وأنه لا يمكن أن يوجد محتوى عربي قوي ينافس المحتوى الإنجليزي المهول الموجود حاليا إلا بعد سنين من المحاولة ونشر وتطوير محتوى عربي في كل العلوم, وأنه لا يمكن أن يوجد محتوى عربي قوي ينافس المحتوى الإنجليزي بلغة بسيطة مفهومة وسأضع خطة لإنهاء هذا العمل في خلال سنتين من الان والله المستعان والله المستعان



أكتوبر 19, 2018

#### **Growth of functions**

#### نمو الدوال

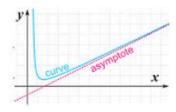
#### مقدمة

في الفصل التاني اتعرضنا لبعض الalgorithms اللي بتحل مشكلة الsorting واتكلمنا عن الrunning time لكل running time ولكن أجلنا الكلام عن ازاي نعبر عن العامان sorting اللي بتحل مشكلة الrunning time واتكلمنا عن العصل ده هنتعلم ازاي نعبر عم الrunning time لاي algorithm الاي running time بشكل notations بفي الفصل ده هنتعلم ازاي نعبر عم العامان العا

نفهم عنوان الفصل اللي بنتكلم فيه , functions يعني دوال وده لأنه بيستخدم بعض الدوال للتعبير عن الrunning time التمثيل ده يكون بيوصف الدوال دي بيستخدمها ك notation يخدي و النه بيستخدم بعض الدوال التعبير عن العدم الدخل و المنتخدم بعض الدوال التعبير عن كفاءة الموات المعاونة الدخل و المعاونة الدخل و الدخل

#### **Asymptotic notation**

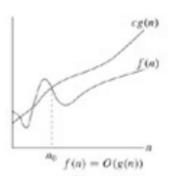
كلمة asymptotic جاية من كلمة asymptote ومعناها line (خط مستقيم) بيقترب جدا من curve (منحنى) بس عند زيادة الدخل, أما عند الدخل الصغير بيكون بعيد عنه زي مانت شايف في الصورة.



يعني ايه بقى asymptotic بيعني notation بيقترب جدا من القيمة الحقيقية لل running time عند زيادة الدخل , ولكن عند دخل صغير بيكون بعيد. وبنفس المعنى notation بيقترب جدا من القيمة الحقيقية لل asymptotic analysis الاكثر كفاءة عند زيادة الدخل , وال asymptotic analysis التحليل عند زيادة الدخل , بيقولك معلومة ان ال asymptotic analysis هو أفضل اختيار إلا مع الدخل الصغير , هنعرف باذن الله Asymptotic notations 5 :

#### 1) Big O notation

المحد اكتر من الممكن احدد اكتر من بالضرورة يكون حاجة واحدة بس بمعنى ان انا ممكن احدد اكتر من والحد الأقصى مش بالضرورة يكون حاجة واحدة بس بمعنى ان انا ممكن احدد اكتر من والحد الأقصى (f(n) =  $O(n^2)$  الدالة  $n^2$ ) وده رياضيا معناه ان فيه constant لو ضربته في  $n^2$  الدالة  $n^2$ ) وده رياضيا معناه ان فيه  $n^2$  الدالة  $n^2$ ) وده رياضيا معناه ان فيه  $n^2$  الدالة  $n^2$ ) متقدرش تعديه لما يكون الدخل أكبر من قيمة معينة بنسميها  $n^2$ , والصورة اللي جاية بتمثل ال  $n^2$ 0 notation .

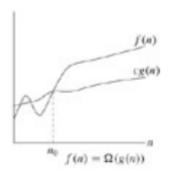


لما نكتب (f(n) = 0) أو أي notation تاني احنا بنستخدم ال = بمعنى ينتمي إلى يعنى الدالة (f(n) = 0) بتنتمي للمجموعة (set) المتمثلة ب(f(n) = 0) أو أي notation زي ماقلنا. الما نكتب (f(n) = 0) أو أي notation زي ماقلنا. الحد اللي بتعرفه دالة ال(f(n) = 0) بتنتمي الدالة تساويه زي المثال اللي فات (f(n) = 0) بتناميه **asymptotically tight** وده معناه ان الدالة لا يمكن تساوي أو تلامس أو الدالة لا يمكن تساوي بينهم ممكنة (f(n) = 0) بأما النوع التاني هو عكسه (f(n) = 0) **not asymptotically tight** وبالتالي في علاقة تساوي بينهم ممكنة (f(n) = 0) بأما النوع التاني هو عكسه (f(n) = 0) بأما النوع التاني أو تلامس الحلاقة بينهم مفهاش تساوي (f(n) = 0) بأما برده حد أقصى لا يمكن الدالة (f(n) = 0) بالدالة الإيمكن توصله برده وبالتالي العلاقة بينهم مفهاش تساوي (f(n) = 0) بأما الرده حد أقصى لا يمكن الدالة (f(n) = 0) بأما الدالة (f(n) = 0) بأما الدالة المكان توصله برده وبالتالي العلاقة بينهم مفهاش تساوي (f(n) = 0) بأما الدالة المكان أو المكان توصله برده وبالتالي العلاقة بينهم مفهاش تساوي أو المكان أو ا

ال algorithms بنحتاج نحدد أقصى (upper) بنستخدمه في التعبير عن ال**Worst-case running time** لإن احنا في الworst-case بنحتاج نحدد أقصى (algorithms) وقت ممكن عن العالم (T(n) = O(n<sup>2</sup> بinsertion sort للworst-case running time) وقت ممكن ياخده المشكلة, كمثال نقدر نعبر عن ال

#### 2) Big Omega notation

 $\Omega$  notation هي function بتستخدم لتحديد ال lower bound (الحد الأدنى) لأي function تانية , ونفس الكلام فيه اكتر من حد للدالة , نفس المثال  $f(n) = 5n^2 + 11n + 13$  ال f(n) = 0 notation بيها f(n) = 0 بونفس الطريقة ده رياضيا معناه ان في constant لو ضربته في f(n) = 0 الدالة f(n) = 0 متقدرش تعديه لما يكون الدخل أكبر من قيمة معينة بنسميها f(n) = 0 والصورة اللي جاية بتمثل ال notation

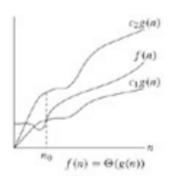


وبنفس الطريقة فيه نوعين لل asymptotically tight والتاني asymptotically tight وتم شرحهم ولكن الفرق ان ال notation بتحدد الحد الادنى فبالتالي العلاقة  $(f(n) > \Omega)$  او  $(f(n) > \Omega)$ .

ال algorithms بنحتاج نحدد أقل (lower) بتستخدم في إيه في ال algorithms? بتستخدم في التعبير عن الbest-case running time لإن احنا في الbest-case بنحتاج نحدد أقل (lower) وقت ممكن ياخده ال algorithm لحل المشكلة , كمثال نقدر نعبر عن الbest-case running time لله best-case running time لحل المشكلة , كمثال نقدر نعبر عن الbest-case running time المشكلة , كمثال نقدر نعبر عن ال

#### 3) Theta notation

 $\Theta$  ال f(n) = 15n + 3 تانية , كمثال g(n) = 15n + 3 وال g(n) = 15n + 3 وال g(n) = 15n + 3 وال g(n) = 0 notation اله بتحدد g(n) = 0 ال g(n) = 0 notation هيكون g(n) = 0 , وفي الحالة g(n) انها g(n) = 0 انها g(n) = 0 اله g(n) = 0 notation هيكون الدالة g(n) ) وده معناه رياضيا ان فيه g(n) = 0 (g(n) = 0 notation للدالة g(n) ) لما يكون الدخل أكبر من قيمة معينة بنسميها g(n) , والصورة دي بتوضح ال



لو قلت ان  $\theta(n) = \Theta(n)$  فتقدر تستنتج حاجتين

 $(f(n) = O(n), f(n) = \Omega(n)$ 

والعكس صحيح يعني لو اثبت ال 0 وال  $\Omega$  وطلعو نفس الfunction تقدر تستنج ال  $\Theta$ 

## 4) Little o notation

ال o notation بس ومينفعش يكون O notation بتاعها بيكون bound بتاعها بيكون o notation بس ومينفعش يكون o notation بتاعها بيكون

$$f(n) = 19n^3 + 4n^2 + 8n + 3$$

$$f(n) = O(n^4)$$
,  $f(n) = O(n^3)$ 

$$f(n) = o(n^4)$$
,  $f(n) != o(n^3)$ 

(not asymptotically tight) ه. bound بيحند upper bound للدالة لكن الدالة لا يمكن توصل لل upper bound بيعني ال

### 5) Little ω notation

ال notation بالنسبة لل o notation بالظبط زي مال o notation بالنسبة لل o notation بالنسبة لل not asymptotically tight بالنسبة لل notation بالنسبة لل notation و يعني هي بتحدد

$$f(n) = 10n^2$$

$$f(n) = \Omega(n)$$
,  $f(n) = \Omega(n^2)$ 

$$f(n) = \omega(n)$$
,  $f(n) != \omega(n^2)$ 

<

\_\_\_\_\_

أدخل تعليقك...



المشاركات الشائعة من هذه المدونة

الفصل الخامس

*أكتوبر* 19, 2018

### **Probabilistic Analysis and Randomized Algorithms**

مقدمة في الفصل الرابع اتعرضنا لما يسمى الrecurrenceوقلنا انه عبارة عن معادلة بتوصف function بدلالة قيمتها مع دخل أصغر أو بمعنى تاني بتوصف recursive function يعني دالة بتنادي نفسها مع دخل أصغر لغاية متوصل لدخل صغير جدا تقدر تحل المشكلا

ANT(n)

→ candidate
1 to n
interview candid
if candidate i i
then best = i
hire can

قراءة المزيد

القصل الأول

*أكتوبر* 19, 2018

The Role of Algorithms in Computing دور الـ algorithms في علم الكمبيوتر

algorithm يعني إيه algorithm? ال algorithm هو ببساطة طريقة لحل مشكلة معينة , أو بشكل أدق هو مجموعة من ال steps (خطوات) لحل مشكلة. يعني إيه problem (مشكلة)؟ مشكلة يعني عندي input (دخل) عايز احوله ل output (خرج) وفق relationship (علاقة) واضحة بينهم. مثال : مشكل

## الجزء الأول

*أكتوبر* 19, 2018

#### Foundations الأساسيات

الجزء الأول من الكتاب بيتكلم عن الأساسيات (يعني إيه algorithms , أهمية ال algorithms و هكذا) كمان بيبني الأساس اللي هيمشي عليه في الكتاب . الفكرة الأساسية للجزء هي design و الأساسية والكتاب . الفكرة الأساسية والكتاب . الفكرة الأساسية والكتاب . الفكرة الأساسية والكتاب . الفكرة الأساسية عليه في الكتاب . الفكرة الأساسية عليه الفكرة الأساسية المناسقة المن

قراءة المزيد

Blogger يتم التشغيل بواسطة

صور المظاهر بواسطة Michael Elkan



رسيف ٧	Z)
إبلاغ عن إساءة الاستخدام	الإ