

حل مسألة $p?=Np$



This work is licensed under a
Creative Commons Attribution-
NonCommercial 4.0
International License.

محمد سامح أحمد

نشر إلكترونيًا بتاريخ: ٢٣ ديسمبر ٢٠٢٢ م

اثبات الحل و $p?=Np$ مشكلة الدراسة: تتناول مسألة هي مسألة في علم الحاسب فرع التعقيد الحسابي تتمحور و سؤالها Np و مسائل p حول إيجاد العلاقة بين مسائل الاساسي هو: هل يمكن للمسائل التي يمكن التحقق من حلها في زمن خطي ان تحل في زمن خطي؟ ما يميز هذه الدراسة ما يميز هذه الدراسة هي انها تجيب على سؤال مهم عالق في علم الحاسب.

الكلمات المفتاحية: تعقيد حسابي ، Np و p مسائل

* تقديم لمسألة $p \vee Np$

مسألة $p?=Np$ هي مسألة عالقة في علم الحاسب لما يقرب من 50 عام تأتي المسألة من التعقيد الحسابي و هو المجال الذي يدرس التعقيد الحسابي للخوارزميات اي و بتبسيط شديد الوقت الذي ستحتاجه لتنفيذ، تقسم الخوارزميات في علم الحاسب بناء على درجة تعقيدها

الملخص

و هي مسألة في $p?=Np$ موضوع هذه الورقة هو مسألة علم الحاسب فرع التعقيد الحسابي، تعمل هذه الورقة على إيجاد حل للمسألة و ذلك عن طريق تحليل حالة خاصة و هي بحث Np حين تكون المدخلات كبيرة جدا في مسألة يستحيل ان يتم التحقق من حلها في زمن خطي و بالتالي لا و بالتالي nondeterministic يمكن تطبيق نموذج الحل deterministic لا يمكن إيجاد خوارزمية بنموذج حل لهذه المسائل و بالتالي فان $p \neq Np$ مقدمة: مسألة هي مسألة في علم الحاسب فرع التعقيد الحسابي تتمحور و سؤالها Np و مسائل p حول إيجاد العلاقة بين مسائل الاساسي هو هل يمكن للمسائل التي يمكن التحقق من حلها في زمن خطي ان تحل في زمن خطي؟، تبدأ هذه الورقة بتقديم موجز مبسط للمسألة ثم تعرض الموضوع الاساسي و هو

مثال: -

في مسألة البائع المتجول وهي مسألة Np -complete إذا كان عدد المدن الذي سيزورها البائع هو 10^{30} على سبيل المثال فإنه للتحقق من صحة توقع ما لا مناص من القيام بـ 10^{30} عملية جمع وهذا العدد الهائل من العمليات الحسابية لا يمكن ان يتم في خلال زمن خطي، وبناء على هذا فإنه لا يمكن التحقق من حل المسألة في زمن خطي.

* خاتمة

$p=NP$? قمنا في هذه الورقة بايجاد حل لمسألة :
عن طريق تحليل حالة خاصة و هي عندما يكون عدد $NP=$
التحقق من حلها في زمن خطي.

* المراجع

Agol, I., Hass, J., and Thurston, W. P.,
The Computational Complexity
of Knot Genus and Spanning
Area. Trans. Amer. Math. Sci.
358 (2006), 3821–3850.

Cormen, T. H., Leiserson, C., and
Rivest, R., Introduction to
Algorithms. 2n edition, MIT
Press, Cambridge, MA;
McGraw-Hill Book Co., New
York 2000.

Hartmanis, J., & Stearns, R. E. (1965).
On the Computational
Complexity of Algorithms.
Transactions of the American
Mathematical Society, 117, 285–
306.

الحسابي او للتبسيط مقدار الوقت التي يحتاجه الحاسب لينفذها
الخوارزمية الايسط و التي تحتاج اقل وقت لتنفيذ هي
خوارزمية (polynomial time) p و هي الخوارزمية التي
يمكن تنفيذها في وقت خطي, بعدها تأتي
خوارزمية Np (nondeterministic

polynomial) و هي خوارزمية تأخذ مدخلات اكثر من
خوارزمية Np و لكن يمكن التحقق من حلها خلال وقت
خطي لكن من غير المعلوم ان يمكن حلها في وقت خطي ام
لا و الحقيقة ان هذا هو جوهر المسألة هناك نموذج نموذج
حساب computational model يسمى
nondeterministic model لحل مسائل Np و هو
يقوم على التوقع حيث ان وجدت آلة "مخطوطة" يمكنها توقع
حل لمسألة Np بشكل صحيح دائما فسيكون من الممكن
حل مسائل Np في وقت خطي و $p=Np$, لكن معظم
علماء الحاسب لا يؤمنون بان لهذا النموذج وجود فعلي و لذا
فهم يحدسون بأن $p \neq Np$.

لذا فسؤال $p?=Np$ هو: ان وجدت مسألة يمكن
حلها بخوارزمية nondeterministic فهل يمكن حلها
بخوارزمية deterministic.

* الاثبات

إذا كان عدد المدخلات في مسألة Np كبيرا للغاية
فان التحقق منها لا يمكن ان يتم في زمن خطي وبالتالي لن
يمكن التحقق من صحة حل او "توقع" خلال زمن خطي
وبالتالي لا يمكن حلها ب nondeterministic
model وبالتالي لا يمكن حلها ب deterministic
model.

<https://doi.org/10.2307/1994208>

.