



تمارين عن توطئة الضخ

أ.عمار فرحة

محتوى مجاني غير مخصص للبيع التجاري

RB Informatics ; 10/05/2022 اللغات الصورية

تمارين عن توطئة الضخ

تذكرة :

تنص توطئة الضخ على أنه : إذا كانت L لغة منتظمة، و S سلسلة ما من L حيث $|S| \geq N$ بفرض N ثابت مرتبط بعدد الحالات "أي ممكن أن يكون نفسه عدد حالات الأتومات وممكن لا، المهم أن له علاقة بها" عندها يوجد x, y, z أي $S = x.y.z$ بحيث:

$$*_1 |x.y| < N, \quad *_2 |y| > 0 \quad : \forall i \geq 0 : xy^i z \in L$$

أي أنه إذا كان هناك سلسلة S أكبر من عدد الحالات، ف هذا يدل على وجود حلقة في مكان ما نعبر عنه ب y (لا يمكن تحديد مكان الحلقة).

لإثبات أن اللغة L غير منتظمة باستخدام توطئة الضخ : نقوم باختيار سلسلة S تنتمي ل اللغة ثم نثبت أنه عند ضخها من أجل قيمة معينة ل i تصبح السلسلة غير منتظمة لهذه اللغة بالتالي تصبح اللغة غير قابلة للضخ فهي غير منتظمة . يتم اختيار S بحيث تحقق الشرطين $*_1$ و $*_2$ ثم نختار قيمة ل i ونثبت أن ضخ y عدة مرات i يجعل S غير منتظمة ل اللغة (سيتم توضيح ذلك ضمن الأمثلة).

1. لتكن لدينا L لغة معرفة وفق التالي : $L = \{a^i b^j ; i > j\}$ حدد فيما إذا كانت منتظمة أم غير منتظمة باستخدام توطئة الضخ .

الحل :

نفرض N ثابت توطئة الضخ (قيمته غير مهمة)، ونختار سلسلة S بناء عليه :

$$S = a^{N+1} b^N \quad |S| = 2N + 1 > N$$

بالتالي يوجد x, y, z تحقق :

$$S = x.y.z, \quad |x.y| < N, \quad |y| > 0$$

أي أن xy تسلسل من محارف a ، أي $y = a^k$ حيث $k > 0$ ، مهما تكن i ولتكن تساوي 0 عندها :
تكرار y هو k مرة
 $x.y^i.z \rightarrow x.y^0.z = a^{N+1-k} b^N$

تذكرة :

لغة منتظمة يمكن تمثيلها
بأتومات أو تعبير منتظم

نريد تحديد فيما إذا كانت $a^{N+1-k}b^N$ تنتمي إلى L أم لا :
 بأسوأ الأحوال يمكن أن تكون $k = 1$:

$$a^{N+1-1}b^N = a^N b^N \notin L$$

لا تحقق شرط اللغة، بالتالي مهما كانت قيمة k فلن تنتمي إلى اللغة " لأنه يصبح تكرار a أقل من b " ومنه L لغة غير منتظمة حسب توطئة الضخ .

$$L_2 = \{a^P : P \text{ is prime}\} . 2$$

الحل :

نفرض L لغة منتظمة إذاً يوجد ثابت P هو ثابت الضخ، وليكن N أول عدد أولي أكبر أو يساوي P :
 نختار سلسلة S بناء على N :

$$S = a^N \in L , |S| = N > P \rightarrow \exists x, y, z : S = x.y.z \rightarrow a^N = x.y.z$$

$$\text{شرط } y = a^k ; k > 0 \text{ أي } |y| > 0 \text{ \& } |xy| < P$$

$$\forall i \geq 0 : xy^i z \in L$$

نريد اختبار السلسلة بحيث إذا قمنا بضخ y ، i مرة هل ستنتمي إلى L أم لا ؟

$$xy^i z = a^{N+(i-1)k} \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{من أجل } i = 1 : xyz = a^N \\ \text{من أجل } i = 2 : xyyz = a^{N+k} \\ \text{من أجل } i = 3 : xyyyz = a^{N+2k} \end{array} \right.$$

من أجل $i = N + 1$:

$$a^{N+Nk} = a^{N(1+k)} \notin L$$

إن $N(1+k)$ لا يمكن أن يكون أولي لأن أقل قيمة ل k هي 1 بما أن $k > 0$ وضرب أي عدد أولي بعدد أكبر من 1 يصبح الناتج غير أولي.

أي أن L غير قابلة للضخ وبالتالي فهي غير منتظمة وذلك حسب توطئة الضخ .

$$L = \{a^i : i = j^2 ; j > 0\} . 3$$

الحل :

طريقة 1 : $i = j^2$ بما أنه يوجد علاقة بين القوى، فاللغة غير منتظمة .

طريقة 2 : حسب توطئة الضخ : نفرض N ثابت التوطئة ولتكن S سلسلة من L بحيث :

$$S = a^{N^2} , |S| = N^2 > N \rightarrow \exists x, y, z : S = x.y.z , |xy| < N, |y| > 0$$

$$y = a^k ; 0 < k < N$$

$$\forall i \geq 0 : xy^i z = a^{N^2+ik} \in L$$

$$\rightarrow a^{N^2+k} \in L$$

بفرض $i = 1$:

نريد معرفة فيما إذا كان $N^2 + k$ هو مربع لعدد أم لا :

نعلم أن : $N^2 < N^2 + k$ وبما أن $k < N$ فيمكن أن نكتب :

$$N^2 < N^2 + k < N^2 + N$$

$$N^2 < N^2 + k < N^2 + N < N^2 + 2N + 1$$



$$N^2 < \text{ } < (N+1)^2$$

بما أن تابع التربيع تابع متزايد بالتالي فإنه لا يوجد مربع لعدد ما بين مربعين لعدد متتاليين، بالتالي فإن $N^2 + k$ ليس مربع لعدد .

$$\rightarrow a^{N^2+k} \notin L$$

فاللغة غير منتظمة .

$$L = \{\omega \in \{a, b\}^* ; |\omega|_a \neq |\omega|_b\} \text{ .4}$$

الحل :

بالإثبات وفق توطئة الضخ : يجب أن نضمن أنه عند ضخ y في السلسلة xy^iz يجب أن يبقى الشرط $|\omega|_a \neq |\omega|_b$ محقق ! وهذا غير ممكن ! .

لذلك نثبت عن طريق نقض الفرض ، نفرض أن L منتظمة فيجب أن تكون \bar{L} منتظمة ، سنختبر ذلك :

$$\bar{L} = \{\omega \in \{a, b\}^* ; |\omega|_a = |\omega|_b\}$$

نفرض N ثابت التوطئة ونختار سلسلة $S \in \bar{L}$

$$S = a^N b^N , |S| = 2N > N \rightarrow \exists x, y, z : S = x.y.z ,$$

$$|x.y| < N , |y| > 0$$

$$\forall i \geq 0 , xy^iz \in \bar{L} \text{ ?}$$

بما أن $|y| > 0$ إذاً y على الأقل تحوي a وبمجرد ضخها بقيمة أكبر من 1 سيصبح عدد محارف a أكبر من عدد محارف b ، وهذا مخالف لشرط اللغة \bar{L} ، أي اللغة \bar{L} غير قابلة للضخ فهي غير منتظمة ومنه L لغة غير منتظمة .

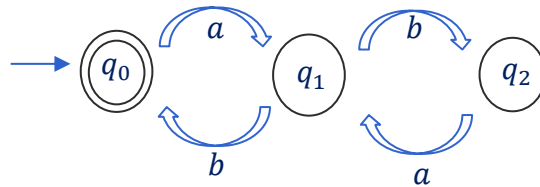
■ ملاحظة :

عند أخذ المتمم يجب الانتباه إلى أن نأخذ جميع الحالات، مثلاً : متمم $L = \{a^i b^i ; i = j\}$ هي $\bar{L} = \{a^i b^i ; i \neq j\}$ بالإضافة إلى كل سلسلة تحوي a و b بشكل عشوائي بشرط أن لا تكون مكونة من محارف a يتلوها محارف b بنفس العدد.

$$L = \{(ab)^n (ab)^n\} \text{ .5}$$

يمكن التعبير عن اللغة بالشكل $(ab)^n (ab)^n = (ab)^{2n}$

بالتالي قيمة الأس زوجية مهما كانت n أي يمكن تمثيل اللغة بأتومات فاللغة منتظمة ، نعبّر عنها بالأتومات :



تمارين للتدريب :

هل اللغات التالية منتظمة أم لا، ولماذا ؟



$$L = \{(ab)^n a^n\}$$

$$L = \{a^i b^i ; i \neq j\}$$

انتهت المحاضرة ^_^