

# تمارين عن توطئة الضخ

أ. عمار فرحة

Floyd Alg  
Optimization  
Extreme Solution  
**Automata**  
Regular Languages (RL)  
Context free Languages (CFL)  
Deterministic Finite Automata (DFA)  
Recursively Enumerated Languages (REL)  
Non-deterministic Finite Automata  
Deterministic Finite Automata (DFA)  
Regular Grammar (RG)  
concatenation  
closure  
union

محتوى مجاني غير مخصص للبيع التجاري

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 الآتمات وممكن لا، المهم أن له علاقة بها"

عندما يوجد  $x, y, z$  أي :  $S = x \cdot y \cdot z$  بحيث :

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

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  $S$  تنتهي ل اللغة ثم نثبت أنه عند ضخها من أجل قيمة معينة  $i$  تصبح السلسلة غير منتمية لهذه اللغة وبالتالي تصبح اللغة غير قابلة للضخ فهي غير منتظمة .  
يتم اختيار  $S$  بحيث تتحقق الشرطين  $*_1$  و  $*_2$  ثم نختار قيمة  $i$  ونثبت أن ضخ  $y$  عدة مرات =  $i$  يجعل  $S$  غير منتمية ل اللغة ( سيتم توضيح ذلك ضمن الأمثلة ) .

1. لتكن لدينا  $L$  لغة معرفة وفق التالي :  $L = \{a^i b^i ; i > j\}$  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 :

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

تذكرة :

لغة منتظمة يمكن تمثيلها  
بآتمات أو تعبير منظم

بالتالي يوجد  $x, y, z$  تحقق :

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

أي أن  $xy$  تسلسل من محارف  $a$ ، أي  $y = a^k$  حيث  $k > 0$  ، مهما تكون  $i$  ولتكن تساوي 0 عندما :

$$x \cdot y^i \cdot z \rightarrow x \cdot y^0 \cdot z = a^{N+1-k} b^N$$

تكرار  $y$  هو  $k$  مرة



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

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

لا تتحقق شرط اللغة، وبالتالي مهما كانت قيمة  $k$  فلن تنتهي 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، ولتكن  $N$  أول عدد أولي أكبر أو يساوي  $P$  :  
نختار سلسلة  $S$  بناء على  $N$

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

$y = a^k ; k > 0$  أي  $|y| > 0 \text{ and } |xy| < P$  شرط  $\forall i \geq 0 : xy^i z \stackrel{?}{\in} L$

نريد اختبار السلسلة بحيث إذا قمنا بضم  $y$  ،  $i$  مرة هل ستنتهي إلى  $L$  أم لا ؟

$xy^i z = a^{N+(i-1)k}$

$xyz = a^N : i = 1$

$xyyz = a^{N+k} : i = 2$

$xyyyz = a^{N+2k} : i = 3$

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  $0 < k$  وضرب أي عدد أولي بعده أكبر من 1 يصبح الناتج غير أولي.  
أي أن  $L$  غير قابلة للضم 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 :

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

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

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

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

بفرض  $i = 1$  :

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

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

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

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



$$N^2 < \textcolor{red}{\downarrow} < (N + 1)^2$$

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

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

فاللغة غير منتظمة.

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

الحل :

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

لذلك ثبتت 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  $S \in \bar{L}$

$$S = a^N b^N , |S| = 2N > N \rightarrow \exists x, y, z : S = x \cdot y \cdot z , \\ |x \cdot y| < N , |y| > 0 \\ \forall i \geq 0 , xy^i z \in \bar{L}$$

بما أن  $0 > |y|$  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.

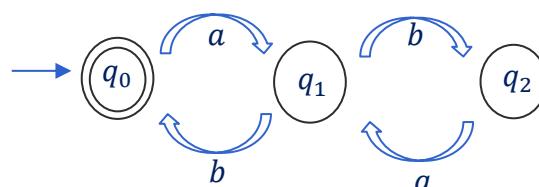
ملاحظة :

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

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

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

بالتالي قيمة الأس زوجية مهما كانت  $n$  أي يمكن تمثيل اللغة بآلات حاسوبية منتظمة، نعبر عنها بالآلات:



تمارين للتدريب :

هل اللغات التالية منتظمة أم لا، ولماذا؟



$$L = \{(ab)^n a^n\} \\ L = \{a^i b^i ; i \neq j\}$$

انتهت المحاضرة ٨