

حساب الجذور التونية (k^{th}) قياس m

Computing k^{th} Roots Modulo m

تعلمنا في الفصل السابق كيف نحسب القوى التونية قياس m عندما يكون k و m عددين كبيرين جداً. الآن سوف نتجه بالاتجاه المعاكس، حيث سنحاول حساب الجذور التونية قياس m . بمعنى آخر، افرض أننا أعطيينا عدداً b ، وطلب منا إيجاد حل التطابق:

$$x^k \equiv b \pmod{m}$$

قد نلجأ للتعويض $x = 0, 1, 2, \dots$ حتى نجد الحل، لكن إذا كان m عدداً كبيراً، فإن هذا سيستغرق وقتاً طويلاً. لكن إذا عرفنا قيمة $\phi(m)$ فإننا نستطيع حساب الجذر k^{th} للعدد b قياس m ببساطة شديدة. كالعادة، سنقوم أولاً بشرح الطريقة بمثال.

لنبحث في حل التطابق:

$$x^{131} \equiv 758 \pmod{1073}$$

الخطوة الأولى، هي حساب $\phi(1073)$. يمكننا عمل ذلك باستخدام صيغ ϕ الواردة في الفصل الحادي عشر، وذلك من خلال تحليل 1073 إلى عوامله الأولية.

وهذا عمل بسيط ، حيث $1073 = 29 \cdot 37$ ؛ وعليه :

$$\phi(1073) = \phi(29)\phi(37) = 28 \cdot 36 = 1008$$

الخطوة الثانية ، هي إيجاد حل صحيح (موجب) للمعادلة

$$. 131u - 1008v = 1 , \text{ أي للمعادلة } ku - \phi(m)v = 1$$

نعلم أن حل هذه المعادلة موجود ، حيث :

$$\gcd(k, \phi(m)) = \gcd(131, 1008) = 1$$

ومن الطريقة الواردة في الفصل السادس فإننا نستطيع إيجاد الحل $u = 731$ و $v = 95$. بشكل أكثر دقة ، الطريقة المنشورة في الفصل السادس تعطي الحل :

$$131 \cdot (-277) + 1008 \cdot 36 = 1$$

لنجعل على قيم موجبة للمجهولين ، u ، v سنصحح الحل على الشكل :

$$u = -277 + 1008 = 731 , \quad v = -36 + 131 = 95$$

المعادلة :

$$131 \cdot 731 - 1008 \cdot 95 = 1$$

تزودنا بمفتاح الحل للمسألة الأصلية .

سنأخذ الآن X^{131} ونرفعه إلى القوة u^{th} ، أي إلى القوة 731 . لاحظ أن :

$$(X^{131})^{731} = X^{131 \cdot 731} = X^{1+1008 \cdot 95} = X \cdot (X^{1008})^{95}$$

لكن $(1008 = \phi(1073)$ ، وصيغة أويلر (الفصل العاشر) تخبرنا أن :

$$x^{1008} \equiv 1 \pmod{1073}$$

وهذا يعني أن $(x^{131})^{1008} \equiv x \pmod{1073}$. لذلك إذا رفعنا طرفي التطابق $x^{131} \equiv 758 \pmod{1073}$ ، سنحصل على :

$$x \equiv (x^{131})^{731} \equiv 758^{731} \pmod{1073}$$

الآن نحن نحتاج فقط إلى استخدام طريقة التربعات المتعاقبة (الفصل 16) لحساب العدد $758^{731} \pmod{1073}$. الجواب الذي توصلنا إليه هو $x \equiv 905 \pmod{1073}$. أخيراً، يمكننا استخدام التربعات المتعاقبة للتحقق من أن 905^{131} هو في الحقيقة يطابق 758 قياس 1073.

سنعطي الآن الطريقة العامة لحساب الجذور قياس m .

خوارزمية (١٧,١). (كيف نحسب الجذور التونية قياس m)
ليكن m , k , b أعداداً صحيحة معطاة تتحقق :

$$\gcd(b,m)=1 \quad , \quad \gcd(k,\phi(m))=1$$

الخطوات التالية تعطي حل التطابق :

$$x^k \equiv b \pmod{m}$$

- ١ احسب $\phi(m)$ (انظر الفصل الحادي عشر).
- ٢ أوجد عددين صحيحين موجبين u , v يحققان المعادلة $ku - \phi(m)v = 1$. (انظر الفصل السادس). طريقة أخرى لعمل ذلك هي أن u عدد صحيح موجب يتحقق $ku = 1 \pmod{\phi(m)}$ ؛ وعليه فإن u هو معكوس $\phi(m)$ قياس k .

3. احسب $b^u \pmod{m}$ باستخدام التربيعات المتعاقبة. (انظر الفصل السادس عشر). القيمة التي نحصل عليها تعطي الحل x .

لماذا؟ للإجابة، نحتاج فقط لاختبار فيما إذا كان $x = b^u$ يمثل حل للتطابق $x^k \equiv b \pmod{m}$.

$$\left(x^k \equiv b^u \pmod{m} \right) \text{ بتعويض } x = b^u \text{ في } x^k = (b^u)^k$$

$$= b^{uk}$$

$$\left(\text{لأن } ku - \phi(m)v = 1 \text{ من الخطوة 2} \right) = b^{1+\Phi(m)v}$$

$$= b \cdot (b^{\Phi(m)})^v$$

$$\left(\text{لأن } b^{\Phi(m)} \equiv 1 \pmod{m} \text{ من صيغة أويلر (الفصل 10)} \right) \equiv b \pmod{m}$$

وهذا تأكيد كامل على أن $x = b^u$ هو الحل المطلوب للتطابق $x^k \equiv b \pmod{m}$.

إن طريقة التربيعات المتعاقبة المنشورة في الفصل 16 يمكن تطبيقها دائماً لحساب قوى $a^k \pmod{m}$ ، حتى مع الأرقام الكبيرة جداً m ، هل طريقتنا لإيجاد الجذور النونية قياس m لها نفس الفاعلية؟ بمعنى، ما مدى صعوبة تطبيقها لحل $x^k \equiv b \pmod{m}$ ؟ لنراجع الخطوات الثلاث بترتيب عكسي. الخطوة 3 تقول بحساب $b^u \pmod{m}$ باستخدام التربيعات المتعاقبة، ولهذا فهي لا تسبب أي مشكلة. الخطوة 2 تطلب منا حل $ku - \phi(m)v = 1$. الطريقة المنشورة في الفصل 6 لحل مثل هذه المعادلات هي أيضاً سهلة التطبيق، حتى مع القيم الكبيرة للعددين k و $\phi(m)$ ؛ لأنها تقوم على الخوارزمية الإقليدية.

أخيراً، نأتي إلى الخطوة 1 والتي تبدو بسيطة، والتي تهدف إلى إيجاد قيمة $\phi(m)$. إذا علمنا تحليل m إلى عواملها الأولية، عندئذ فمن السهل حساب $\phi(m)$ باستخدام الصيغ الواردة في الفصل الحادي عشر. على كل حال، إذا كان m عدد كبيراً جداً، فإنه من الصعب جداً، إن لم يكن مستحيلاً، تحليل m في مدة معقولة من الزمن. على سبيل المثال، لو طلب منك حل التطابق:

$$x^{3968039} \equiv 34781 \pmod{27040397}$$

إذا لم يكن لديك كمبيوتر، فإن هذا سيستغرق منك وقتاً ليس بالقصير لكتشاف أن العدد 27040397 يحل إلى حاصل ضرب عددين أوليين: $27040397 = 4409 \cdot 6133$

$$\phi(27040397) = 4408 \cdot 6132 = 27029856$$

بعد حساب $\phi(m)$ ، يمكننا تطبيق الخطوة 2

$$3968039 \cdot 17881559 - 27029856 \cdot 2625050 = 1$$

بعد ذلك، ومن الخطوة 3 :

$$x \equiv 34781^{17881559} \equiv 22929826 \pmod{27040397}$$

لتوجد بذلك الحل.

تخيل الآن لو أني بدلاً من اختيار عدد m له 8 خانات ، اخترت عددين أوليين p ، q كل منهما له 100 خانة، واخترت m على أن يكون $m = pq$. عندئذ سيكون من المستحيل عليك حل التطابق $x^k \equiv b \pmod{m}$ إلا إذا قمت بإخبارك عن قيمة كل من p ، q ؛ لأنك إذا لم تعلم بقيمة كل من p ، q فإنك يجب أن تكون قادراً على إيجاد قيمة $\phi(m)$.

باختصار، فإن هذا الفصل يحوي طريقة عملية وفعالة لحل:

$$x^k \equiv b \pmod{m}$$

بشرط أن تكون قادرين على حساب $\phi(m)$. قد يبدو أن من سوء الحظ أن هذه الطريقة لا تعمل إذا لم نكن قادرين على حساب $\phi(m)$ ، لكن نقطة الضعف هذه هي بالتحديد ما سينتسب في الفصل القادم لبناء شифرات سرية غاية في الإتقان.

قارىء

(١٧,١) حل التطابق $x^{329} \equiv 452 \pmod{1147}$ (مساعدة: ١١٤٧ عدد غير أولي)

(١٧,٢) (a) حل التطابق $x^{113} \equiv 347 \pmod{463}$
(b) حل التطابق $x^{275} \equiv 139 \pmod{588}$

(١٧,٣) في هذا الفصل بينما نحسب الجذر النوني للعدد b قياس m ، لكن ربما تكون قد سألت نفسك فيما إذا كان للعدد b أكثر من جذر نوني. في الحقيقة فإن هذا ممكن! على سبيل المثال ، إذا كان a جذراً تربيعياً للعدد b قياس m ، فمن الواضح أن a هو جذر تربيعي للعدد b قياس m .
(a) ليكن m, k, b أعداداً صحيحة بحيث :

$$\gcd(b, m) = 1 \quad , \quad \gcd(k, \phi(m)) = 1$$

بين أن b لها جذر نوني وحيد قياس m .

(b) لو فرضنا أن $\gcd(k, \phi(m)) > 1$. ين أنه إما b ليس له جذر نوني قياس m ، وإما أن له جذرين نوينين على الأقل قياس m . (هذا سؤال صعب بالنسبة للمادة العلمية التي تلقيتها حتى الآن).

(c) إذا كان $p = m^{\text{th}}$ ، انظر إلى بعض الأمثلة وحاول إيجاد صيغة لعدد الجذور التونية للعدد b قياس p (اعتبر أن له على الأقل جنراً واحداً).

(١٧.٤) طريقتنا في حل $x^k \equiv b \pmod{m}$ تقوم أولاً على إيجاد عددين صحيحين u, v يحققان المعادلة $ku - \phi(m)v = 1$ ، عندئذ يكون الحل هو $x \equiv b^u \pmod{m}$. على كل حال، نحن بينما فقط أن هذه الطريقة تعمل عندما يكون $\gcd(b, m) = 1$ ؛ لذلك استخدمنا صيغة أويلر $b^{\Phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$.

(a) إذا كان m هو حاصل ضرب أعداد أولية مختلفة، بين أن $x^k \equiv b \pmod{m}$ دائماً حل للتطابق (حتى إذا كان $\gcd(b, m) > 1$).

(b) بين أن طريقتنا لا تجدي في حل التطابق $x^5 \equiv 6 \pmod{9}$.

(١٧.٥) (a) حاول استخدام الطرق الواردة في هذا الفصل لحساب الجذر التربيعي للعدد 23 قياس 1279 (1279 عدد أولي). ما هو الخطأ؟

(b) بشكل أكثر عمومية، إذا كان p عدداً أولياً فردياً، اشرح لماذا الطرق الواردة في هذا الفصل لا يمكن استخدامها لإيجاد جذور تربيعية قياس p . سوف نبحث في مسألة الجذور التربيعية قياس p في فصول لاحقة.

(c) بشكل أعم، اشرح لماذا طريقتنا في حساب الجذور التونية قياس m لا تعمل إذا كان $\gcd(k, \phi(m))$ أكبر من 1.

(١٧.٦) اكتب برنامجاً حل $x^k \equiv b \pmod{m}$. أعط المستخدم ميزة تزويد البرنامج لعوامل m ليستخدمة في حساب $\phi(m)$.