

قابلية القسمة

Divisor

تعريف :

نقول إن العدد الصحيح a ، حيث $a \neq 0$ ، قاسماً (divisor) للعدد الصحيح b ونكتب $a | b$ إذا وفقط إذا وجد عدد صحيح c يحقق المساواة $b = ca$. كما نقول إن a عامل من عوامل b أو b قابل للقسمة على a أو b من مضاعفات a . وإذا كان لا يقسم b ، نكتب a/b

على سبيل المثال :

$$8|2, 7|2, 4|10, 3|7, 7|28, 3|15$$

مبرهنة :

لتكن a,b,c أعداد صحيحة . عندئذ :

(1) إذا كان $a | b$ و $a | c$ فإن $a | (bx + cy)$ لجميع الأعداد الصحيحة x,y .

(2) إذا كان $a | b$ فإن $a | bc$.

(3) إذا كان $a | b$ و $a | c$ فإن $a | b+c$.

(4) إذا كان $a > 0$ ، $a < b$ وكان $a | b$ فإن $a \leq b$.

(5) إذا كان $a | b$ فإن $|a| | |b|$.

(6) إذا كان $a | b$ و $a | c$ فإن $a | b+c$.

البرهان :

بما أن $b = as$ ، $c = at$ ، $a | b$ و $a | c$ فإنه يوجد عدوان صحيحان s,t بحيث

وعليه فإن :

$$bx+cy=asx+aty=a(sx+ty)$$

ومنه نجد أن : $a | (bx + cy)$

. بما أن $a|b$ و نعلم أن $a|a$. إذن من (1) نستنتج أن لجميع قيم x,y .
 $a|bc$ وبإختيار $x=0$ و $y=c$ نحصل على . (2)

$c=bt$ ، $b=as$ بما أن $b|c$ و $a|b$ فإنه يوجد عدوان صحيحان s,t بحيث $c=ast$. عليه فإن : ومنه نجد أن (3)

بما أن $a|b$ فإن $b=ac$ حيث $c \in Z$ ، بما أن $a>0$ ، $c>0$. ومنه نجد أن $b=ac \geq a$ لأن c عدد صحيح موجب . وبالتالي فإن $c \geq 1$ (4)

بما أن $a|b$ فإن $b=ac$ حيث $c \in Z$ ، بأخذ القيمة المطلقة للطرفين نحصل على : (5)
 $|a||b|=|a||c|$

بما أن $b|a$ و $b|a$ فإن $|b||a|=|a||b|$ وكذلك $|a|=|b|$ وباستخدام (4) نجد ان : (6)
 $|a| \leq |b|$ وهذا يعني أن $|a|=|b|$ وبالتالي $a=\pm b$

مبرهنة (خوارزمية القسمة) (division algorithm):

ليكن a عدداً صحيحاً موجباً ولتكن b عدداً صحيحاً . عندئذ ، يوجد عدوان صحيحان q,r بحيث يتحقق التالي :

$$0 \leq r < a \text{ حيث } b = qa + r$$

مثال :

برهن أن أي عدد صحيح فردي يمكن كتابته على الصورة $4k+1$ أو $4k+3$ حيث $k \in Z$.
الحل :

بأخذ $a=4$ واستخدام خوارزمية القسمة نستطيع كتابة أي عدد صحيح b على الصورة $4k+r$ حيث $r=0,1,2,3$. ومنه نجد أن أي عدد فردي يكتب على الصورة $4k+1$ أو $4k+3$ لأن $4k+2$ ، $4k$ لأن $4k+1$ أو $4k+3$ عدوان زوجيان .

مبرهنة :

إذا كان k عدداً صحيحاً أكبر من الواحد فإننا نستطيع كتابة أي عدد صحيح موجب N بطريقة وحيدة على الصورة :

$$N = a_m k^m + a_{m-1} k^{m-1} + \dots + a_2 k^2 + a_1 k + a_0$$

علمًاً أن المعاملات $a_m \neq 0$ و $k-1$ و 0 تأخذ قيم صحيحة بين العددين

ملاحظة :

لعرض التمييز بين التمثيل بأساسات مختلفة فإننا نكتب $(a_m a_{m-1} \dots a_1 a_0)_k$ لتعني

$$a_m k^m + a_{m-1} k^{m-1} + \dots + a_2 k^2 + a_1 k + a_0$$

مثال :

اكتب العدد 37 للأساس 2 . $k=2$

الحل :

$$37 = 2(18) + 1 \quad q_1 = 18 > k$$

$$18 = 2(9) + 0 \quad q_2 = 9 > k$$

$$9 = 2(4) + 1 \quad q_3 = 4 > k$$

$$4 = 2(2) + 0 \quad q_4 = 2 \geq k$$

$$2 = 2(1) + 0 \quad q_5 = 1 < k$$

نضع $q_5 = a_5$ فتحصل على التمثيل :

$$37 = 1 \times 2^5 + 0 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = (100101)_2$$

مثال :

اكتب العدد 61469 للأساس 16 . $k=16$

الحل :

$$61469 = 16(3841) + 13 \quad q_1 = 3841 > k$$

$$3841 = 16(240) + 1 \quad q_2 = 240 > k$$

$$240 = 16(15) + 0 \quad q_3 = 15 < k$$

نضع $q_3 = a_3$ فتحصل على التمثيل :

$$61469 = 15 \times 16^3 + 0 \times 16^2 + 1 \times 16^1 + 13 \times 16^0 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0$$

$$= F \times 16^3 + 0 \times 16^2 + 1 \times 16^1 + D \times 16^0$$

$$= (F01D)_{16}$$

حيث أنه في النظام الستة عشرية (hexadecimal system) تدل الحروف F,E,D,C,B,A على الأعداد 15,14,13,12,11,10 على الترتيب .

القاسم المشترك الأعظم : (Greatest common divisor)

تعريف :

ليكن a,b عددين صحيحين ليس كلاهما صفرًا . نقول أن d هو القاسم المشترك الأعظم للعددين b ونرمز لذلك بالرمز $d = (a, b)$ إذا تحقق ما يلي :

$$d > 0 \quad (1)$$

$$d | b \text{ و } d | a \quad (2)$$

$$\text{إذا كان } c \leq d \text{ فإن } c | b \text{ و } c | a \quad (3)$$

مثال :

$$(27, 41) = 1 , (-3, -9) = 3 , (6, 9) = 3 , (5, 15) = 5 , (7, 16) = 1.$$

مبرهنة :

إذا كان a,b عددين صحيحين ليس كلاهما صفرًا فإنه يوجد عددان x_0, y_0 بحيث $d = (a, b) = ax_0 + by_0$ أي أن (a, b) تركيباً خطياً

. a,b من (linear combination)

ملاحظة :

العددين x_0, y_0 ليسا وحيدتين فعلى سبيل المثال :

$$3 = (15, 24)$$

وإن :

$$\begin{aligned} 3 &= 15(-3) + 24(2) \\ &= 15(-27) + 24(17) \end{aligned}$$

نتيجة :

إذا كان $d = (a, b)$ وكان $c | a$ و $c | b$ فإن $c | d$

إحدى طرق إيجاد القاسم المشترك الأعظم هي خوارزمية أقليدس (Euclidean algorithm) والتي نمهد لها بما يلي :

تمهيدية :

إذا كان $b = qa + r$ فإن $(a, b) = (a, r)$

البرهان :

ليكن $d = (a, b)$. بما أن $d | a$ و $d | b$ فإن $d | (qa + r)$. ومنه نجد أن $d | r$.

نفرض الآن أن $r > c$ و $c | a$. من الواضح أن $c | (qa + r)$ وبذلك تكون قد برهنا أن c قاسم مشترك لكل من a, b وعليه $c \leq d$ أي أن $(a, b) \geq c$.

تمهيدية :

إذا كان a, b عددين صحيحين ليس كلاهما صفرًا فإن :

$$(a, b) = (-a, b) = (a, -b) = (-a, -b) \quad (1)$$

$$\text{إذا كان } a > 0 \quad (a, 0) = a \quad (2)$$

مبرهنة : خوارزمية أقليدس (Euclidean algorithm)

ليكن $b \geq a > 0$ عددين صحيحين . من خوارزمية القسمة لدينا :

$$0 < r_1 < a, \quad b = aq_1 + r_1$$

$$0 < r_2 < r_1, \quad a = r_1 q_2 + r_2$$

$$0 < r_3 < r_2, \quad r_1 = r_2 q_3 + r_3$$

⋮

$$0 < r_n < r_{n-1}, \quad r_{n-2} = r_{n-1} q_n + r_n$$

$$r_{n+1} = 0, \quad r_{n-1} = r_n q_{n+1} + 0$$

عندئذ ، $(a, b) = r_n$

البرهان :

من الخوارزمية نلاحظ أن :

$$a > r_1 > r_2 > r_3 > \dots > r_n > r_{n+1}$$

وحيث أن الأعداد r_i صحيحة فلابد من وجود n بحيث $r_{n+1} = 0$. ومن التمهيديتين السابقتين نجد أن :

$$(b,a) = (a,r_1) = (r_1,r_2) = \dots = (r_n, r_{n+1}) = (r_n, 0) = r_n$$

ملحوظة :

بالإضافة إلى إيجاد القاسم المشترك الأعظم لعددين a, b فإن خوارزمية إقليدس تستخدم أيضاً لإيجاد x, y المرتبطين بالمساواة: $(a,b)=ax+by$

مثال :

احسب $(6755, 1587645)$ ، ثم جد عددين x, y بحيث :

$$(6755, 1587645) = 6755x + 1587645y$$

الحل :

$$1587645 = 235 \times 6755 + 220$$

$$6755 = 30 \times 220 + 155$$

$$220 = 1 \times 155 + 65$$

$$155 = 2 \times 65 + 25$$

$$65 = 2 \times 25 + 15$$

$$25 = 1 \times 15 + 10$$

$$15 = 1 \times 10 + 5$$

$$10 = 2 \times 5 + 0$$

وعليه فإن: $(6755, 1587645) = 5$

من الخطوة قبل الأخيرة أعلاه وبالمرور على خطوات الخوارزمية بصورة عكسية نحصل على:

$$\begin{aligned}
5 &= 15 - 1 \times 10 \\
&= 15 - 1 \times (25 - 1 \times 15) \\
&= -25 + 2 \times 15 \\
&= -25 + 2(65 - 2 \times 25) \\
&= 2 \times 65 - 5(155 - 2 \times 65) = 2 \times 65 - 5 \times 25 \\
&= -5 \times 155 + 12 \times 65 \\
&= -5 \times 155 + 12(220 - 1 \times 155) \\
&= 12 \times 220 - 17(6755 - 30 \times 220) \\
&= -17 \times 6755 + 522(1587645 - 235 \times 6755) \\
&= 6755(-122687) + 1587645(522)
\end{aligned}$$

ومنه نجد :

$$y=522 \text{ و } x=-122687$$

مبرهنہ :

إذا كان a, b عددين صحيحين ليس كلاهما صفرًا فإن $(a,b)=1$ إذا و فقط إذا وجد عددان صحيحان x, y بحيث أن $ax+by=1$.

تعريف :

يسمى العددان a, b اللذان قاسمهما المشترك الأعظم 1 عددين أوليين نسبياً (relatively prime) . مثال :

العدنان 15 و 32 أوليان نسبياً ، أما العددان 15 و 18 فإنهما ليسا أوليين نسبياً .

نتيجة :

إذا كان d كافياً فإن $\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right)=1$

نتيجة :

إذا كان $c | ab$ و $c | b$ وكان $(a,b)=1$ فإن $c | a$.

ملحوظة :

لا يمكن الإستغناء عن الشرط $(a,b)=1$ فمثلاً :

. $8 \times 12 / 48$ و $12 | 48$ ولكن $8 \nmid 48$

نتيجة :

إذا كان $a | bc$ وكان $a, b = 1$ فإن $(a, b) = 1$

ملحوظة :

لا يمكن الإستغناء عن الشرط $a, b = 1$ فمثلاً :

. $12 / 8$ ، $12 / 9$ ولكن $12 | 9 \times 8$

مثال :

جد $(256, 112, 72)$.

الحل :

$(256, 112, 72) = (256, (112, 72)) = (256, 8) = 8$

تعريف :

توصف الأعداد $(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$ بأنها أولية تبادلية (mutually prime) إذا كان a_1, a_2, \dots, a_n أولية مثنى مثنى (relatively prime in pairs) إذا كان $(a_i, a_j) = 1$ لكل i, j حيث $1 \leq i \neq j \leq n$.

ملحوظة :

الأعداد الأولية نسبياً مثنى مثنى هي أعداد أولية تبادلية ولكن العكس غير صحيح.

مثال توضيحي :

الاعداد $15, 21, 35$ أولية تبادلية لأن :

$(15, 21, 35) = (15, (21, 35)) = (15, 7) = 1$

ولكنها ليست أعداد أولية نسبياً مثنى مثنى لأن :

. $(15, 21) = 3$ ، $(15, 35) = 5$ ، $(21, 35) = 7$

تعريف :

إذا كان كل من a, b عدداً صحيحاً فإننا نقول m هو المضاعف المشترك الأصغر (least common multiple) للعددين a, b ونكتب $m = [a, b]$ إذا تحقق ما يلي :

. $m > 0$ (1)

. $b | m$ و $a | m$ (2)

. $m \leq c < 0$ ، $b | c$ و $a | c$ فإذا كان (3)

مثال :

$$[9,8] = 72 , [6,15] = 30 , [5,15] = 15$$

إذا علم القاسم المشترك الأعظم في المكان حساب المضاعف المشترك الأصغر من خلال المبرهنة التالية :

مبرهنة :

. إذا كان $a > 0$ و $b > 0$ فإن $(a,b)[a,b] = ab$

البرهان :

بافتراض ان $d = (a,b)$ وان $m = \frac{ab}{d}$. فإنه يوجد عددان صحيحان r,s بحيث ان

. $m = as = rb$. وبالتالي فإن $b = ds$ ، $a = dr$

إذا كان $c = au = bt$ ، فإنه يوجد عددان صحيحان t,u بحيث أن

وبما ان $d = (a,b)$ فإنه يوجد عددان x,y بحيث أن

$$d = ax + by$$

وعليه فإن :

$$\frac{c}{m} = \frac{cd}{ab} = \frac{c(ax + by)}{ab} = \frac{c}{b}x + \frac{c}{a}y = tx + uy$$

. $m \leq c$ ، أي أن $m | c$

. $m = [a,b]$ وبذلك تكون برهانا على أن

ملحوظة :

هذه العلاقة $(a,b)[a,b] = ab$ غير صحيحة لأكثر من عددين .

مثال توضيحي:

بما أن :

$$(6,10,15) [6,10,15] = 30 \neq 900 = 6 \times 10 \times 15 \quad \text{فإن } [6,10,15] = 30 , (6,10,15) = 1$$

التمارين

السؤال الأول :

اثبت صحة أو خطأ العبارات التالية :

- (1) إذا كان $b^2 | bc$ وإن $a | c$ وإن $a | b$.
- (2) إذا وفقط إذا كان $ac | bc$ ، حيث إن $c \neq 0$.
- (3) إذا كان $a | (b+c)$ فإنه إما أن يكون $a | b$ أو يكون $a | c$.
- (4) إذا كان $[a,b] | c$ وإن $b | c$ وإن $a | c$.

السؤال الثاني :

اثبت أن $3^{4n+2} + 5^{2n+1}$ يقبل القسمة على 14 لكل $n \geq 1$.

السؤال الثالث :

جد (21) 123456789,987654321 ثم جد x, y بحيث يكون :

$$(123456789,987654321) = 123456789x + 987654321y$$

الأعداد الأولية والمبرهنة الأساسية في الحساب

Prime Numbers and The Fundamental Theorem of Arithmetic

تعريف :

نقول إن العدد الصحيح p عدد أولي (prime number) ، إذا كان $p > 1$ وكان لا يقبل القسمة إلا على نفسه والعدد 1 . نسمي العدد الصحيح الموجب غير الأولي الذي لا يساوي 1 عدّ مؤلفاً (composite number) .

إذن فالعدد المؤلف n يمكن أن نكتبه كما يلي :

$$n = ab \text{ حيث إن } 1 < a < n \text{ و } 1 < b < n$$

مبرهنة :

إن أي عدد صحيح $n > 1$ إما أن يكون أولياً ، أو أن يكون حاصل ضرب عدد منته من الأعداد الأولية .

البرهان :

بواسطة المبدأ الثاني للأستقراء الرياضي .

الخطوة الأساسية :

العدد 2 عدد أولي .

خطوة الاستقراء :

نفرض أن أي عدد m بحيث إن $k \leq m \leq 2$ هو حاصل ضرب عدد منته من الأعداد الأولية .

سنبرهن على أن $k+1$ هو حاصل ضرب عدد منته من الأعداد الأولية .

إذا كان $k+1$ عدد أولي فتحقق المبرهنة .

إذا كان $k+1$ عدد مؤلف فإن $k+1=ab$ حيث إن $k \leq a, b \leq 2$. فباستخدام فرضية الاستقراء الرياضي نستطيع كتابة كل من a, b كحاصل ضرب عدد منته من الأعداد الأولية ،

وبالتالي فإننا نستطيع كتابة $k+1$ كحاصل ضرب عدد منته من الأعداد الأولية .

نتيجة :

كل عدد صحيح $n > 1$ يكون له قاسم أولي .

البرهان :

إذا كان n عدداً أولياً فالعبارة صحيحة لأن $n|n$. أما إذا كان n عدداً مؤلفاً فإننا نحصل على القاسم الأولي لأنه عبارة عن حاصل ضرب عدد منته من الأعداد الأولية (ونذلك من المبرهنة السابقة) .

نتيجة :

إذا كان n عدد مؤلف فإنه يوجد قاسم أولي p للعدد n بحيث أن $\sqrt{n} \leq p$.

البرهان :

بما ان n عدد مؤلف فإن $n = ab$ و $n = a^2$. ولذا فإن $1 < a \leq b < n$. ومنه نجد $\sqrt{n} \leq p$. وبالتالي فإنه يوجد عدد أولي p بحيث $p|n$. وبالتالي فإن $p|a$. ومنه نجد أن $p|a$. وبالتالي فإن $p|n$.

نتيجة :

إذا كان $n > 1$ عدداً لا يوجد له أي قاسم أولي أقل من \sqrt{n} أو يساويه فإن n يجب أن يكون عدداً أولياً .

البرهان:

بفرض العكس فإذا كان n عدداً مؤلفاً فإنه يجب أن يكون له قاسم أولي أقل من \sqrt{n} أو يساويه وهذا تناقض.

مبرهنة :

يوجد عدد غير منتهٍ من الأعداد الأولية .

البرهان :

بوضع $1 + n! = Q_n$ حيث $n \geq 1$. نجد أن Q_n له على الأقل عامل أولي واحد ولتكن q_n . إذا كان $q_n \leq n$ فإن $|n!| < q_n$. ومنه نجد أن $(Q_n - n!) | q_n$. أي أن $|Q_n - n!| > n$ وهذا مستحيل . أي أن $n > q_n$. إذن تكون قد برهنا على أنه يوجد لكل عدد صحيح موجب n عدد أولي أكبر من n ، وبالتالي يكون عدد الأعداد الأولية غير منتهٍ لأن مجموعة الأعداد الصحيحة الموجبة غير منتهية .

مبرهنة :

لكل عدد صحيح موجب n يوجد على الأقل n من الأعداد الصحيحة المؤلفة للمتالية الموجبة .

البرهان :

الأعداد الصحيحة التالية:

$$(n+1)!+2, (n+1)!+3, \dots, (n+1)!+(n+1)$$

عدها n وهي جميعها مؤلفة وذلك لأن $|k|$ لكل k

حيث إن $1 \leq k \leq n+1$ ومنه نجد أن $|k|$ لكل k

حيث إن $2 \leq k \leq n+1$.

إحدى المبرهنات المهمة في نظرية الأعداد تعرف بالمبرهنة الأساسية للحساب وقبل تقديمها سنمهّد لها بالتمهيدية التالية :

تمهيدية :

(أ) إذا كان p عدداً أولياً حيث إن $p | ab$ فإن $p | a$ أو $p | b$.

(ب) إذا كان $p | a_1a_2\dots a_n$ حيث إن p عدد أولي فلا بد للعدد p أن يقسم عدداً واحداً على الأقل بين الأعداد $a_1a_2\dots a_n$.

البرهان :

(أ) بفرض أن a/p . بما أن p عدد أولي فإنه يجب أن يكون $(p,a)=1$ ، وبما أن $p | ab$ فباستخدام تمهيدية إقليدس نجد أن $p | b$.

(ب) بواسطة الاستقراء الرياضي .

الخطوة الأساسية :

إذا كان $n=1$ فإن العبارة صحيحة .

خطوة الاستقراء :

نفرض أن العبارة صحيحة لجميع الأعداد $n, 1, 2, 3, \dots$ ولتكن $p | (a_1 a_2 \dots a_n a_{n+1})$. ومنه نجد أن $p | a_{n+1}$ (أ) نجد أنه إما أن $p | a_1 a_2 \dots a_n$ أو أن $p | a_i$ حيث i يوجد $a_i | p$. وبهذا يكون قد تم البرهان .

مبرهنة [المبرهنة الأساسية في الحساب] The Fundamental theorem of arithmetic

أي عدد صحيح $n > 1$ يمكن كتابته بشكل وحيد كحاصل ضرب عدد منته من الأعداد الأولية .

ملاحظات :

(1) من الممكن أن يتكرر عدد أولي معين عند تحليل العدد n إلى عوامله الأولية ، فإذا كانت العوامل الأولية المختلفة للعدد n هي p_1, p_2, \dots, p_k هي عدد تكرار p_i هو a_i لكل i و $1 \leq i \leq k$ فإننا نستطيع كتابة العدد n على الصورة :

$$n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}$$

ويسمى التحليل السابق بالصورة القياسية لتحليل n .

(2) إذا كان كل من n, m عدد صحيح موجب فإننا نحتاج أحياناً إلى تحليل كل من n, m إلى عوامل أولية بحيث تكون جميع الأوليات في تحليل n هي الأوليات نفسها في تحليل m ، ويمكن الحصول على ذلك بإدخال عوامل أولية مرفوعة إلى القوة 0 كما في المثال التالي :

$$30 = 2 \times 3 \times 5 \times 7^0$$

$$14 = 2 \times 3^0 \times 5^0 \times 7$$

(3) إن أهمية المبرهنة الأساسية للحساب ترجع إلى أن

تحليل العدد إلى حاصل ضرب أعداد أولية هو تحليل

وحيد ، وهناك مجموعات كثيرة من الأعداد لا تتحقق

فيها هذه الخاصية الهامة ،

على سبيل المثال :

لو أخذنا الأعداد الزوجية ورمزنا لهذه المجموعة بالرمز E واتفقنا أن نقول أن العدد الزوجي يكون عدد أولي في المجموعة E إذا لم نستطع كتابته كحاصل ضرب عددين في المجموعة E.

وعليه فإن الأعداد 14, 10, 6, 2 جميعها أعداد أولية في المجموعة E ، بينما الأعداد 16, 12, 8, 4 ليس أولية في المجموعة E .

من السهل الآن أن نرى أنه يمكن كتابة العدد 60 بطريقتين مختلفتين كحاصل ضرب أعداد أولية في المجموعة E . في الحقيقة :

$$60 = 2 \times 30 = 6 \times 10$$

مبرهنة :

إذا كان a,b عددين صحيحين موجبين وكان $ab = c^n$ وكأن $(a,b)=1$ فإنه يوجد عدوان صحيحان e,d بحيث إن :

$$b = e^n , \quad a = d^n$$

مبرهنة :

ليكن n,m عددين صحيحين أوليين نسبياً . إذا كان d عاماً موجباً للعدد mn فإنه يوجد عدوان صحيحان موجبان وحيدان d_1, d_2 بحيث إن

$$d_1 | m, d_2 | n \cdot (d_1, d_2) = 1 \cdot d = d_1 d_2$$

مبرهنة :

إذا كانت : $0 \leq i \leq n-1$ $f(x) = x^n + c_{n-1}x^{n-1} + \dots + c_1x + c_0$ كثيرة حدود واحدية حيث c_i و α أعداد صحيحة وكان α جذراً للمعادلة $f(x)=0$ فإنه إما أن يكون α عدد غير نسبي أو عدد صحيح .

البرهان :

بفرض أن α عدد نسبي . فإنه يمكن كتابة :

$$\cdot (a, b) = 1 , \quad b \neq 0 , \quad a, b \in \mathbb{Z} , \quad \alpha = \frac{a}{b}$$

بما أن α جذر للمعادلة $f(x)=0$ فإنه يكون :

$$f(x) = \left(\frac{a}{b}\right)^n + c_{n-1} \left(\frac{a}{b}\right)^{n-1} + \dots + c_1 \left(\frac{a}{b}\right) + c_0 = 0$$

وبضرب طرفي المعادلة بالعدد b^n نحصل على المساواة :

$$a^n = b(-c_{n-1}a^{n-1} - \dots - c_1ab^{n-2} - c_0b^{n-1})$$

ومنه نجد أن $b|a^n$ ندعى أن $b = \pm 1$ إذا كان $b \neq \pm 1$. فإذا كان $b = \pm 1$ يوجد عدد أولي $p|b$ ، وبما أن $p|a^n$ فإن $p|a^n$. ومنه نجد أن $(a,b) > 1$ وهذا تناقض . إذن ، $b = \pm 1$. ومنه فإن $\alpha = \pm a$. أي أن α عدد صحيح .

نتيجة :

إذا كان n, a عددين صحيحين موجبين وكان $\sqrt[n]{a}$ عدداً نسبياً فإن $\sqrt[n]{a}$ عدد صحيح .

البرهان :

لاحظ أن $\sqrt[n]{a}$ جذر للمعادلة : $x^n - a = 0$. وبما أنه عدد نسبي فيجب أن يكون عدداً صحيحاً .

مثال :

برهن على أن العدد $\sqrt{2}$ غير نسبي .

الحل :

بما أن $2 < \sqrt{2} < 1$ فإن $\sqrt{2}$ عدد غير صحيح وهو جذراً للمعادلة $0 = x^2 - 2$. وعليه فإنه يجب أن يكون غير نسبي .

مثال :

أثبت أن العدد $\sqrt[3]{10}$ غير نسبي .

الحل :

لاحظ أن $\sqrt[3]{10}$ جذر للمعادلة $0 = x^3 - 10$. وبما أن $2 < \sqrt[3]{10} < 3$ فإنه غير صحيح . وبالتالي فإنه غير نسبي .

مثال :

أثبت أن العدد $\log_{10} 2$ غير نسبي .

الحل :

إذا كان $2^a = 2^b$ عدداً نسبياً فإن $\log_{10} 2 = \frac{a}{b}$ حيث إن $a, b \in \mathbb{Z}$. ومنه نجد أن أي أن .

$$2^a 5^a = 2^b$$

وهذا ينافي الوحدانية في المبرهنة الأساسية للحساب .

تمارين

السؤال الأول :

جد جميع الأعداد الأولية التي تكون على الصورة $1 - m^3$.

السؤال الثاني :

أثبت أن $1 + 8^n$ عدد مؤلف لكل $n \geq 1$.

السؤال الثالث :

برهن أن $2 + p^2$ عدد مؤلف حيث p عدد أولي أكبر من العدد 5 أو يساويه .

السؤال الرابع :

إذا كان $n > 2$ فبرهن على أنه لابد من وجود عدد أولي يتحقق $n < p < n!$.

أعداد فيرما وطريقة فيرما للتحليل

Fermat Numbers and Fermat Method of Factorization

تعريف :

تسمى الأعداد التي يمكن كتابتها على الصورة $2^{2^n} + 1$ حيث إن $n \geq 0$ بـ **أعداد فيرما (Fermats numbers)** ويرمز لها بالرمز F_n . وتسمى بأعداد فيرما الأولية إذا كان F_n عدداً أولياً .

مبرهنة :

إذا كان $p = 2^m$ عدداً أولياً فإن $2^n \cdot m = 2^m$. أي أن $p = F_n$.

البرهان :

سنبرهن المكافئ العكسي ، أي أنه إذا كان $2^n \neq m$ لـ $n \geq 0$ فإن p ليس أولياً .

بما أن $m \neq 2^n$ لكل $n \geq 0$ فإنه يوجد عدد فردي $k > 1$ حيث $m = 2^n k$.

الآن ، إذا كانت $x^k + 1$ يقسم $f(x) = x^k + 1$. ولذا فإن $f(-1) = -1$. أي أن $t^{2^n} + 1$ يقسم $t^{2^m} + 1$.

وبوضع $x = t^{2^n}$ نجد أن $t^{2^n} + 1$ يقسم $t^{2^m} + 1$. أي أن $t^{2^m} + 1$ يقسم $t^{2^n} + 1$.

وبوضع $t = 2$ نجد أن $2^{2^n} + 1$ يقسم $2^m + 1$. وبالتالي فإن $2^m + 1$ ليس أولياً .

إن أحد الخواص المهمة لأعداد فيرمي هي أنها أولية نسبياً مثلى مثلى والتي سنبعد لها بالتمهيدية التالية :

تمهيدية :

ليكن $F_n = 2^{2^n} + 1$ عدد فيرمي من الرتبة n ، لكل $m \geq 1$ تتحقق المساواة التالية :

$$F_0 F_1 F_2 \dots F_{m-1} = F_m - 2$$

مبرهنة :

. $m \neq n$ ، $m, n \geq 0$ لكل $(F_m, F_n) = 1$

البرهان:

لنفرض أن $m < n$. ومن التمهيدية السابقة نجد أن :

$$F_0 F_1 F_2 \dots F_m F_{m+1} \dots F_{n-1} = F_n - 2$$

إذا كان $d | F_m$ ، $d | F_n$. وعليه فإن $(F_m, F_n) = d$

$$d | (F_n - F_0 F_1 F_2 \dots F_m F_{m+1} \dots F_{n-1})$$

، أي أن $d | 2$ ، ومنه نجد أن $d = 1$ أو $d = 2$ ، وبما أن أعداد فيرمي هي أعداد فردية فإن $d \neq 2$. مما يجعل $d = 1$.

نتيجة :

يوجد عدد غير منته من الأوليات .

البرهان :

بما أن $F_m > 1$ فإنه يوجد عدد أولي p_m يقسم F_m . إذن ، لكل F_m يوجد عدد أولي يقسمه . بما أن F_m فإننا نستنتج أن $(F_m, F_n) = 1$ ، مما يدل على وجود عدد غير منته من الأعداد الأولية .

مبرهنة :

كل قاسم أولي لعدد فيرمات F_n يكتب على الصورة :

. $k \in \mathbb{Z}^+$ حيث إن $2^{n+1}k + 1$

مثال :

اثبت أن $F_3 = 257$ عدد أولي .

الحل :

إذا كان $p | F_3$ فإن $p = 2^4k + 1$. إن أصغر عدد أولي على هذه الصورة هو 17 وهو أكبر من $\sqrt{257}$

إذن ، F_3 عدد أولي .

مثال :

اثبت أن العدد F_5 مؤلف.

الحل :

إذا كان p عدداً أولياً يقسم F_5 فإن $p = 2^6k + 1$ وأن $65537 < p \leq \sqrt{F_5}$

وحيث أن العدد الأولي $641 = 2^6 \times 10 + 1$ يقسم العدد F_5 .

ولذا فإن F_5 مؤلف .

تمهيدية :

يكون العدد الفردي $n > 1$ مؤلفاً إذا وفقط إذا وجد عدادان صحيحان a, b حيث

$$a^2 - b^2 = n \quad \text{و} \quad a - b > 1$$

البرهان :

نفرض أولاً أن $n = rs$ حيث $r \geq s > 1$. عندئذ ،

$$n = \left(\frac{r+s}{2}\right)^2 - \left(\frac{r-s}{2}\right)^2$$

وبما أن n فردي إذا كلاً من r,s فردي ومن ثم فإن كلاً من $r-s$ و $r+s$ زوجي .

أما برهان العكس فهو واضح لأن

$$n = a^2 - b^2 = (a - b)(a + b)$$

عدد مؤلف.

مثال :

استخدم طريقة فيرما لتحليل العدد $n=119143$.

الحل :

بما أن $\sqrt{119143} < 346$

فإننا نبحث عن مربع كامل في المتتالية :

$$(346)^2 - n = 573$$

$$(347)^2 - n = 1266$$

$$(348)^2 - n = 1961$$

$$(349)^2 - n = 2658$$

$$(350)^2 - n = 3357$$

$$(351)^2 - n = 4058$$

$$(352)^2 - n = 4761 = (69)^2$$

ولذا فإن

$$n = 119143 = (352 - 69)(352 + 69) = 283 \times 421$$

وهذا هو تحليل n لأن كلا العددين 421 و 283 أولي .

ملحوظة :

لاحظ أنه إذا كان $n=ab$ حيث $a-b$ صغير نسبياً فإن طريقة فيرما لتحليل العدد n تكون فعالة حيث نستطيع إيجاد العاملين a,b بسرعة ، على سبيل المثال:

إذا كان $9 = 23360947609$ فإن $\sqrt{n} > 152843$ ونجد في المحاولة الثالثة أن

$$\cdot (152845)^2 - n = (804)^2$$

ولذا فإن $n = 152041 \times 153649$.

أما إذا كان الفرق $a-b$ كبيراً جداً فإن طريقة فيرما لتحليل n تكون في العادة غير فعالة.

مثال :

استخدم طريقة فيرما لتحليل العدد $n=14152$.

الحل :

لاحظ أولاً أن $1769 = 2^3 \times 1769$. وبما أن $43^2 - 1769 = 80$ فإننا نبحث عن مربع كامل في المتالية :

$$(43)^2 - 1769 = 80$$

$$(44)^2 - 1769 = 167$$

$$(45)^2 - 1769 = 256 = (16)^2$$

ولذا فإن

$$1769 = (45 - 16)(45 + 16) = 29 \times 61$$

$$14152 = 2^3 \times 29 \times 61$$

التمارين

السؤال الأول :

استخدم طريقة فيرما لتحليل :

326072228 , 977

السؤال الثاني :

أثبت أن العدد F_4 أولي .

السؤال الثالث :

أثبت أن $2^n - 2F_n + F_{n+1}$ لكل $n \geq 0$.

السؤال الرابع :

أثبت أن العدد F_7 مؤلف.

المعادلات diofantina الخطية

Linear Diophantine Equations

مبرهنة :

يوجد حل للمعادلة diofantina الخطية $c = ax + by$ إذا وفقط إذا كان $(a, b) \mid c$ يقسم العدد c .

البرهان :

ليكن $d \mid c$. عندئذ توجد أعداد صحيحة n, m, k بحيث إن $c = kd$ وإن $d = am + bn$ ، وبضرب طرفي المعادلة الأخيرة بالعدد k نجد :

$$a(mk) + b(nk) = dk = c$$

وبالتالي فإن $k = m$ و $y = nk$ حل للمعادلة $c = ax + by$.

ولبرهان العكس نفرض أن x_0, y_0 حل للمعادلة . وهذا يؤدي إلى أن :

$$ax_0 + by_0 = c$$

و بما أن $a \mid d$ و $b \mid d$ فإن $d \mid c$ أي أن $d \mid c$

ملحوظة :

إن المبرهنة السابقة بالإضافة إلى خوارزمية إقليدس تزودنا بطريقة عملية لإيجاد حل للمعادلة $c = ax + by$ ، وبالتحديد فإننا نلجأ إلى إيجاد (a, b) أولاً ثم نكتبه كتركيب خطي للعددين a, b ثم نضرب بعده مناسب .

مثال توضيحي :

جد حل للمعادلة diofantina :

$$56x + 72y = 40$$

الحل :

نبحث عن $(56, 72)$ بواسطة خوارزمية القسمة فنجد :

$$72 = 1 \times 56 + 16$$

$$56 = 3 \times 16 + 8$$

$$16 = 2 \times 8 + 0$$

ومنه فإن $(56, 72) = 8$ يقسم العدد 40.

الآن ، نضع 8 على صورة تركيب خطى للعددين 56,72 فنجد :

$$\begin{aligned} 8 &= 56 - 3 \times 16 \\ &= 56 - 3(72 - 1 \times 56) \\ &= 4 \times 56 + (-3)72 \end{aligned}$$

وبضرب طرفي المعادلة بالعدد 5 نجد :

$$56(20) + 72(-15) = 40$$

وبالتالي فإن $x_0 = 20$ ، $y_0 = -15$ حل للمعادلة .

مبرهنة :

ليكن $d | c$ ولتكن $(a,b)=d$. إذا كان x_0, y_0 حلًا للمعادلة diofantية $ax+by=c$. فإن الحل العام للمعادلة يكون على الصورة :

$$y = y_0 - k(a/d) , x = x_0 + k(b/d)$$

. حيث إن $k \in \mathbb{Z}$

البرهان :

سنبرهن أولاً على أن $y_0 - k(a/d), x_0 + k(b/d)$ حل للمعادلة لكل قيم k الصحيحة . بالتعويض المباشر في المعادلة نحصل على المساواة :

$$\begin{aligned} ax+by &= a(x_0 + k(b/d)) + b(y_0 - k(a/d)) \\ &= ax_0 + by_0 + k(ab/d) - k(ab/d) \\ &= ax_0 + by_0 = c \end{aligned}$$

و سنبرهن الآن على أن أي حل للمعادلة يكون على الصورة المطلوبة إذا كان y_1, x_1 حلًا آخر للمعادلة فإن :

$$ax_1 + by_1 = c = ax_0 + by_0$$

ومنه

$$\cdot a(x_1 - x_0) = -b(y_1 - y_0)$$

. $b=sd$, $a=rd$ وبما أن $(a,b)=d$ فإننا نستطيع أن نجد عددين صحيحين أوليين نسبياً r,s بحيث أن r,s يقسمان d بباقيها على العدد d :

$$r(x_1 - x_0) = -s(y_1 - y_0)$$

. $s | r(x_1 - x_0)$ ومنه نجد

. $s | (x_1 - x_0)$ وبما أن $(r,s)=1$ فإننا نستنتج

أي أن

$$x_1 - x_0 = ks$$

. $k \in \mathbb{Z}$ حيث أن

وبالتعويض في المعادلة (1) نحصل على المساواة

$$y_1 - y_0 = -kr$$

وبالتالي فإن :

$$x_1 = x_0 + ks = x_0 + k(b/d)$$

$$y_1 = y_0 - kr = y_0 - k(a/d)$$

حيث إن $k \in \mathbb{Z}$. وبهذا يتم برهان المبرهنة .

مثال :

جد الحل العام للمعادلة الديوفنتية :

$$\cdot 56x + 72y = 40$$

الحل :

لقد وجدنا في المثال التوضيحي السابق أن $x_0 = 20$ ، $y_0 = -15$ حل للمعادلة .

باستخدام المبرهنة السابقة نجد أن الحل العام :

$$x=20+(72/8)k=20+9k$$

$$y=-15-(56/8)k=-15-7k$$

. حيث إن $k \in \mathbb{Z}$

مثال :

جد جميع الحلول الصحيحة الموجبة للمعادلة الديوفنتية :

$$54x+21y=906$$

الحل :

نستخدم خوارزمية إقليدس لإيجاد $(54, 21)$ فنجد على التوالي :

$$54 = 2 \times 21 + 12$$

$$21 = 1 \times 12 + 9$$

$$12 = 1 \times 9 + 3$$

$$9 = 3 \times 3 + 0$$

ومنه نجد أن $3 = (54, 21)$ يقسم العدد 906 .

وإذا وضعنا العدد 3 على صورة تركيب خطى للعددين 54, 21 فنجد :

$$\therefore 3 = 54 \times 2 + 21(-5)$$

وبضرب طرفي المعادلة الأخيرة بالعدد 302 نحصل على المساواة :

$$\therefore 906 = 54(604) + 21(-1510)$$

ومنه نستنتج أن $x_0 = 604$ ، $y_0 = -1510$ حل للمعادلة .

وبالتالي فإن جميع الحلول يجب أن تكون على الصورة :

$$x = 604 + 7k$$

$$y = -1510 - 18k$$

حيث إن $k \in \mathbb{Z}$. وإيجاد الحلول الموجبة نضع :

$$\therefore -1510 - 18k > 0 , \quad 604 + 7k > 0$$

وبحل المتباينتين نجد أن :

$$k < -83\frac{8}{9} \quad , \quad k > -86\frac{2}{7}$$

أي أن

$$-86\frac{2}{7} < k < -83\frac{8}{9}$$

. ومنه نجد أن k يأخذ القيم $-84, -85, -86$.

وهذه القيم سوف تعطينا جميع الحلول الموجبة وهي : $(16,2), (9,20), (2,38)$.

تمهيدية :

توجد أعداد صحيحة y_1, y_2, \dots, y_n بحيث إن :

$$(a_1, a_2, \dots, a_n) = a_1y_1 + a_2y_2 + \dots + a_ny_n$$

. حيث إن $n \geq 2$

مبرهنة :

يوجد حل للمعادلة diofantina: $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_kx_k = c$

. حيث إن $k \geq 2$ إذا وفقط إذا كان $c | a_1, a_2, \dots, a_k$

البرهان :

ليكن $(a_1, a_2, \dots, a_k) = d$. فإذا كان $d | c$ فإنه يوجد $k \in \mathbb{Z}$ بحيث إن $c = dr$. واستنادا إلى

التمهيدية يوجد أعداد y_1, y_2, \dots, y_k بحيث إن :

$$a_1y_1 + a_2y_2 + \dots + a_ky_k = d$$

. وبالتالي فإننا نستنتج أن

$$x_1 = ry_1, \quad x_2 = ry_2, \quad \dots, \quad x_k = ry_k$$

حل للمعادلة .

وللإثبات العكس ، نفرض أن y_1, y_2, \dots, y_k حل للمعادلة . وبالتالي فإنه يتحقق المعادلة ، أي أن :

$$a_1y_1 + a_2y_2 + \dots + a_ky_k = c$$

وبما أن : $d | (a_i y_i + a_2 y_2 + \dots + a_k y_k)$. أي أن $d | a_i$ لكل i .

ملحوظة:

إن إيجاد الحل العام للمعادلة الديوفنتية التي تحتوي على أكثر من مجهولين يتم بإخترالها إلى معادلة بمجهولين فقط . ولكننا هنا بدلاً من ذلك سنوجد الحل العام **بطريقة أويلر (Eulers method)**.

وتعتمد هذه الطريقة على أن عمليتي الجمع والطرح على الأعداد الصحيحة مغلقتان . وسنبدأ بحالة المعادلة ذات المتغيرين أي : $a_1, a_2 | c$ ، حيث إن $(a_1, a_2) | c$ لضمان وجود حل لهذه المعادلة .

مثال :

جد جميع حلول المعادلة :

$$-15x_1 + 21x_2 = 66$$

الحل :

لاحظ أولاً أن $66 = 3(15, 21)$ ، وعليه فإن للمعادلة حل .

لأجل إيجاد جميع الحلول نتبع الخطوات التالية ولكن قبل ذلك نقسم طرف المعادلة على القاسم المشترك الأعظم 3 ،

فنجصل على المعادلة المكافئة :

$$-5x_1 + 7x_2 = 22$$

(1) نختار المجهول الذي قيمة معامله المطلقة هي الصغرى . في هذه الحالة نختار x_1 لأن $-5 < 7$.

(2) ننقى الحد الذي فيه المجهول المختار في الخطوة (1) في الطرف الأيسر وننقل بقية الحدود إلى الطرف الأيمن فنجصل على المعادلة :

$$-5x_1 = 22 - 7x_2$$

(3) نقسم طرف المعادلة في الخطوة (2) على 5- فنجصل على المعادلة :

$$x_1 = x_2 + \frac{2}{5}x_2 - 4 - \frac{2}{5}$$

لاحظ أن المقدار $\frac{2}{5}x_2 - \frac{2}{5}$ يجب أن يكون عدداً صحيحاً

كي يكون للمعادلة حل .

$$\cdot 2x_2 - 5t_1 = 2 \quad \text{أي أن } t_1 = \frac{2}{5}x_2 - \frac{2}{5} \quad (4) \quad \text{نفرض أن}$$

(5) نطبق الخطوات (1) و(2) و(3) على المعادلة التي حصلنا عليها في الخطوة (4) فنحصل على :

$$\cdot x_2 = 2t_1 + \frac{1}{2}t_1 + 1$$

(6) نطبق الخطوة (4) على المعادلة في الخطوة (5) فنجعل $t_2 = \frac{1}{2}t_1$ أي أن

$$\cdot t_1 = 2t_2$$

نتوقف هنا لأن أصغر معامل لمتغير أصبح يساوي 1 وهو معامل t_1 . نعرض في المعادلة في الخطوة (5) لنجصل على

$$\cdot x_2 = 4t_2 + t_2 + 1 = 5t_2 + 1$$

ومن المعادلة في الخطوة (3) نحصل بالتعويض على :

$$x_1 = 5t_2 + 1 - 4 + 2t_2 = 7t_2 - 3$$

إنه ليس هناك قيد على t_2 ما دام أنه عدد صحيح ، كما أنه من الواضح أن جميع الحلول للمعادلة على الصورة أعلاه .

مثال :

جد جميع حلول المعادلة : $7x+3y-20z=23$

الحل :

لاحظ أن $(7,3,20)=1|23$. لذا فإن للمعادلة حلًا .

نتبع نفس خطوات الحل في المثال السابق .

لاحظ أن أصغر قيمة مطلقة للمعاملات هي 3 معامل y فنكتب المعادلة المكافئة : (1)

$$3y=23-7x+20z$$

نقسم طرفي المعادلة على 3 فنحصل على المعادلة : (2)

$$y = 7 + \frac{2}{3} - 2x - \frac{1}{3}x + 6z + \frac{2}{3}z$$

نجعل الجزء الكسري يساوي t_1 . أي أن (3)

$$\cdot x + 3t_1 - 2z = 2$$

نتوقف عند هذه الخطوة لأن أصغر معامل هو 1 ومنها نجد أن :

$$x = 2 - 3t_1 + 2z$$

ومن المعادلة في الخطوة (2) نحصل على :

$$y = 7 + t_1 - 2x + 6z$$

$$= 3 + 7t_1 + 2z$$

$$z = t_2$$

حيث أن t_1, t_2 تأخذ جميع القيم الصحيحة في Z .

مثال : جد قيمة $(91,35,112)$.

الحل :

لاحظ أن $(91,35,112)=(35,91,112)$

$$91=2\times 35+21$$

$$112=3\times 35+7$$

إذن ، $(35,91,112)=(35,21,7)=(7,21,35)$

$$21 = 3 \times 7 + 0$$

$$35 = 5 \times 7 + 0$$

إذن ، $(7, 21, 35) = (7, 0, 0)$

وعليه يكون $7 \cdot (91, 35, 112)$.

التمارين :

السؤال الأول :

بين ما إذا كان للمعادلة diofantية حل وإذا كان للمعادلة حل فجد جميع الحلول :

$$2x+5y=11 \quad (1)$$

$$60x+18y=97 \quad (2)$$

السؤال الثاني :

جد جميع الحلول الصحيحة الموجبة للمعادلة : $62x+11y=788$

السؤال الثالث :

جد جميع الحلول للمعادلة diofantية : $15x+12y+30z=24$

الخواص الأساسية للتطابقات

Basic Properties of Congruences

تعريف :

ليكن $n \in \mathbb{Z}^+$. نقول إن $a \equiv b \pmod{n}$ قياس n

: ونرمز لذلك بالرمز : (a Congruences to b modulo n)

$$a \equiv b \pmod{n}$$

إذا كان $n \mid (a - b)$. فإذا كان $a \not\equiv b \pmod{n}$ فإنا نقول إن a لا يطابق b قياس n ونكتب

$$a \not\equiv b \pmod{n}$$

مثال :

لاحظ أن $22 \not\equiv 5 \pmod{9}$ ولكن $3 \equiv -15 \pmod{9}$ وأن $32 \equiv 5 \pmod{9}$

مبرهنة :

إذا كان $a = b + kn$ فإن $a \equiv b \pmod{n}$ إذا وفقط إذا وجد عدد صحيح k بحيث إن $a, b \in \mathbb{Z}$

البرهان :

إذا كان $a - b = kn$ فإن $n | (a - b)$ وبالتالي يوجد عدد صحيح k بحيث إن $a \equiv b \pmod{n}$ أي أن

$$a = b + kn$$

وبالعكس إذا فرضنا وجود عدد صحيح k حيث إن $a - b = kn$ فإن $a = b + kn$ ومنه نجد أن $n | (a - b)$ أي أن

$$a \equiv b \pmod{n}$$

ملحوظة :

إن أي عدد صحيح a يطابق باقي قسمته على n قياس العدد n وذلك لأن :

$$0 \leq r < n , a = nq + r$$

حسب خوارزمية القسمة مما يجعل $a \equiv r \pmod{n}$

مبرهنة :

إذا كان $n \in \mathbb{Z}^+$ فإن : $a, b, c \in \mathbb{Z}$

$$a \equiv a \pmod{n} \quad (1)$$

$$b \equiv a \pmod{n} , a \equiv b \pmod{n} \quad (2)$$

$$b \equiv c \pmod{n} , a \equiv b \pmod{n} \quad (3)$$

$$a \equiv c \pmod{n}$$

البرهان :

$$\cdot a \equiv a \pmod{n} \text{ فـإن } n | (a - a) = 0 \text{ بما أن } \quad (1)$$

$$\cdot a \equiv b \pmod{n} \text{ بما أن } a \equiv b \pmod{n} \text{ فإننا نستطيع إيجاد عدد صحيح } k \text{ بحيث أن :} \quad (2)$$

$$\cdot a - b = kn$$

$$\cdot b - a = (-k)n \text{ أي أن } \\ \text{ومنه نجد أن :}$$

$$\cdot b \equiv a \pmod{n}$$

$$\cdot a \equiv b \pmod{n} \text{ بما أن } a \equiv b \pmod{n} \text{ وـأن } b \equiv c \pmod{n} \text{ . فإنه يوجد عددان صحيحان} \quad (3)$$

$$\cdot a \equiv c \pmod{n} \text{ وـأن } kn = b - c \text{ . وبـناء على ذلك نجد أن :} \quad k \text{ و } j \text{ بحيث إن } kn = a - b \text{ وـإن } jn = b - c.$$

$$\cdot a - c = (a - b) + (b - c) = kn + jn = (k + j)n$$

$$\cdot n | (a - c) \text{ أي أن } \\ \text{ومنه نجد أن :}$$

$$\cdot a \equiv c \pmod{n}$$

مـبرهـنة :

إذا كانت $a \equiv b \pmod{n}$ أعداد صحيحة وكان n عدد صحيح موجب بحيث إن:

وـإن $c \equiv d \pmod{n}$:

$$\cdot a + c \equiv b + d \pmod{n} \quad (1)$$

$$\cdot a - c \equiv b - d \pmod{n} \quad (2)$$

$$\cdot ac \equiv bd \pmod{n} \quad (3)$$

البرهان :

بـما أن $a \equiv b \pmod{n}$ وـأن $c \equiv d \pmod{n}$ فإنه يوجد عددان صحيحان k و j بحيث إن

$$\cdot kn = a - b \text{ وـإن } jn = c - d$$

للبرهنة على (1) نلاحظ أن :

$$\cdot (a+c) - (b+d) = (a-b) + (c-d) = kn + jn = (k+j)n$$

ومنه نجد :

$$: a+c = (b+d) + (k+j)n$$

$$\cdot a+c \equiv b+d \pmod{n}$$

وللبرهنة على (2) نلاحظ أن :

$$\cdot (a-c) - (b-d) = (a-b) - (c-d) = kn - jn = (k-j)n$$

ومنه نجد :

$$a-c = (b-d) + (k-j)n$$

، أي أن :

$$\cdot a-c \equiv b-d \pmod{n}$$

وللبرهنة على (3) نلاحظ أن :

$$\cdot ac - bd = ac - bc + bc - bd = c(a-b) + b(c-d) = (ck + bj)n$$

ومنه نجد :

$$ac = bd + (ck + bj)n$$

، أي أن :

$$\cdot ac \equiv bd \pmod{n}$$

نتيجة :

إذا كان $1 \leq i \leq k$ وكان $a_i \equiv b_i \pmod{n}$ وكأن $n \in Z^+$ وكان $1 \leq i \leq k$ حيث إن :

$$\cdot a_1 + a_2 + \dots + a_k \equiv b_1 + b_2 + \dots + b_k \pmod{n} \quad (1)$$

$$\therefore a_1 a_2 \dots a_k \equiv b_1 b_2 \dots b_k \pmod{n} \quad (2)$$

نتيجة :

إذا كان $ka \equiv kb \pmod{n}$ وأن $a^k \equiv b^k \pmod{n}$ فإن $a \equiv b \pmod{n}$ حيث إن $k \geq 1$.

ملحوظة :

عكس النتيجة السابقة غير صحيح أي أنه إذا كان $ka \equiv kb \pmod{n}$ حيث إن k أي عدد صحيح فإنه ليس بالضرورة أن تكون $a \equiv b \pmod{n}$ علاقة متحققة.

مثال توضيحي :

$$. 7 \not\equiv 4 \pmod{6} \text{ ولكن } 7 \times 2 \equiv 4 \times 2 = 2 \pmod{6}$$

مبرهنة :

إذا كان c, b, a أعداد صحيحة وكان n عدداً صحيحاً موجباً فإن :

. $d=(c,n)$ ، إذا وفقط إذا كان $a \equiv b \pmod{n/d}$ حيث إن $ac \equiv bc \pmod{n}$

البرهان :

الإتجاه الأول :

نفرض أولاً أن $ac \equiv bc \pmod{n}$

فإنه يوجد عدد صحيح k بحيث

$$ac - bc = kn$$

ومنه نجد أن: $c(a-b)=kn$

وبقسمة طرف في المعادلة الأخيرة على d نحصل على المعادلة :

$$.(c/d)(a-b)=k(n/d)$$

وبما أن $d=(c,n)$ فإن

$$. 1=(c/d, n/d)$$

و بـاستخدام تمہیدیہ إقليدیس نجد أن

$$(n/d) | (a-b)$$

أي أن

$$. a \equiv b \pmod{n/d}$$

برهان الإتجاه الثاني مباشر.

ملحوظة :

من المبرهنة السابقة نستنتج الحالتين التاليتين اللتين سكون لهما استخدامات كثيرة :

(1) إذا كانت c, b, a أعداد صحيحة وكان n عدداً صحيحاً موجباً بحيث إن

$$. a \equiv b \pmod{n} \text{ وإن } (c, n) = 1 \text{ وإن } ac \equiv bc \pmod{n}$$

(2) إذا كان $a \equiv b \pmod{p}$ حيث إن p عدد أولي لا يقسم c فإن $ac \equiv bc \pmod{p}$

مبرهنة :

$$. a \equiv b \pmod{m} \text{ وكان } m|n \text{ فإن } a \equiv b \pmod{n}$$

البرهان :

بما أن $a \equiv b \pmod{n}$ فإن $m|(a-b)$. وبما أن $m|n$ فإن $m|(a-b)$. وبالتالي فإن

$$. a \equiv b \pmod{m}$$

تعريف :

ليكن a عدداً صحيحاً . نقول إن العدد b هو النظير الضريبي للعدد a قياس n إذا كان

$$. ab \equiv 1 \pmod{n}$$

ملحوظة :

النظير الضريبي للعدد الصحيح هو المرادف لمقلوب العدد . وفي الحقيقة المتطابقة
 $ab \equiv 1 \pmod{n}$ هي المرادف للمعادلة $\frac{1}{a} = 1$. ونلاحظ أيضاً أنه **ليس بالضرورة** أن يكون

لكل عدد صحيح نظير ضريبي قياس n . أما في حالة وجوده فهو وحيد وسنرمز له بالرمز a^{-1} .

مثال توضيحي :

لاحظ أن $2 \times 2 \equiv 0 \pmod{4}$ ، $2 \times 1 \equiv 2 \pmod{4}$ ، $2 \times 0 \equiv 0 \pmod{4}$.
إذن العدد 2 ليس له نظير ضريبي قياس 4 . $2 \times 3 \equiv 2 \pmod{4}$

مبرهنة :

يوجد للعدد الصحيح a نظيراً ضريبياً قياس n إذا وفقط إذا كان $(a,n)=1$.

البرهان :

لنفرض أولاً أن $(a,n) \neq 1$.
عندما يوجد عددين صحيحان x, y بحيث إن :

$$ax + ny = 1$$

، أي أن $ax - 1 = n(-y)$ وبالتالي فإن :

$$n | (ax - 1)$$

ومنه نجد أن

$$. ax \equiv 1 \pmod{n}$$

. $x = a^{-1}$ وبالتالي فإن

وللبرهان على العكس بفرض أن a^{-1} نظير ضريبي للعدد a قياس n .

بناء على ذلك فإن

$$aa^{-1} \equiv 1 \pmod{n}$$

. $n | (aa^{-1} - 1)$ ، ومنه

أي أن

$$aa^{-1} - kn = 1$$

حيث إن $k \in \mathbb{Z}$ ، وبالتالي فإن $(a,n)=1$

مثال :

استخدم خوارزمية إقليدس لإيجاد النظير الضربي للعدد 17 قياس 25 .

الحل :

$$25 = 1 \times 17 + 8$$

$$17 = 2 \times 8 + 1$$

$$8 = 8 \times 1 + 0$$

إذن ، $(25,17)=1$ وبالتالي فإن 17^{-1} قياس 25 موجود . ولإيجاد 17^{-1} نضع 1 كتركيز خطى للعددين 17,25 فنجد :

$$\begin{aligned} 1 &= 17 - 2 \times 8 \\ \rightarrow 1 &= 17 - 2(25 - 1 \times 17) \\ \rightarrow 1 &= 3 \times 17 - 2 \times 25 \\ \rightarrow 3 \times 17 - 1 &= 2 \times 25 \\ \rightarrow 25 \mid 3 \times 17 - 1 & \\ \rightarrow 3 \times 17 &\equiv 1 \pmod{25} \end{aligned}$$

. وبالتالي نجد أن 3 هو النظير الضربي للعدد 17 قياس 25 .

مبرهنة :

ليكن a,b عددين صحيحين ولتكن n_1, n_2, \dots, n_k أعداداً صحيحة موجبة . إذا كان $a \equiv b \pmod{n_i}$ لـ $1 \leq i \leq k$ ، فإن $a \equiv b \pmod{\text{lcm}(n_1, n_2, \dots, n_k)}$

نتيجة :

إذا كان $(a \equiv b \pmod{n_i})$ وكانت n_i أعداداً موجبة أولية نسبياً مثنى مثنى فإن :

$$a \equiv b \pmod{n_1, n_2, \dots, n_k}$$

نتيجة :

إذا كان $n = p_1^{r_1} p_2^{r_2} \dots p_k^{r_k}$ هو تحليل n إلى قوى عوامله الأولية المختلفة وكان

$$a \equiv b \pmod{n} \text{ فإن } a \equiv b \pmod{p_i^{r_i}}$$

مثال :

$$F_5 = 2^{32} + 1 \equiv 0 \pmod{641}$$

الحل :

$$2^4 \equiv 16 \pmod{641}$$

$$2^8 \equiv 256 \pmod{641}$$

$$2^{16} \equiv 154 \pmod{641}$$

$$2^{32} \equiv 640 \pmod{641}$$

إذن

$$F_5 = 2^{32} + 1 \equiv 0 \pmod{641}$$

مثال :

$$\text{جد باقي قسمة العدد } \sum_{k=1}^{1000} k! \text{ على } 24.$$

الحل :

$$\text{لاحظ أن } 4! = 24 \equiv 0 \pmod{24}$$

$$\text{ومنه نجد أن: } k \geq 4 \text{ لكل } k! \equiv 0 \pmod{24}$$

وبالتالي فإن :

$$\sum_{k=1}^{1000} k! = 1 + 2 + 6 + \sum_{k=4}^{1000} k! \equiv 9 + 0 \equiv 9 \pmod{24}$$

اختبارات خاصة لقابلية القسمة

(Divisibility Tests)

تمهيدية :

- . $n \geq k$ لكل عدد صحيح موجب n بحيث إن $10^n \equiv 0 \pmod{2^k}$ (1)
- . $n \geq k$ لكل عدد صحيح موجب n بحيث إن $10^n \equiv 0 \pmod{5^k}$ (2)

البرهان :

لاحظ أن $10^k = 2^k \times 5^k$ وكل $10^k = 2 \times 5$ ومنه

أي أن

$$. k \geq 1 \text{ وكل } 10^k \mid 2^k \text{ وأن } 2^k \mid 10^k$$

ومنه نجد

$$n \geq k \mid 10^n \text{ وأن } 2^k \mid 10^n$$

وبالتالي فإن $10^n \equiv 0 \pmod{2^k}$ وإن

$$. 1 \leq k \leq n \text{ لكل } 10^n \equiv 0 \pmod{5^k}$$

مبرهنة :

لنفرض أن العدد N له التمثيل العشري التالي :

$$N = (a_m a_{m-1} \dots a_1 a_0)_{10}$$

، حيث إن $0 \leq k \leq m$ ، $0 \leq a_k < 10$ ،

ولنفرض أن $N_k = (a_{k-1} \dots a_1 a_0)_{10}$ وأن $T = \sum_{k=0}^m (-1)^k a_k$ وأن $S = \sum_{k=0}^m a_k$

عندئذ :

$$\cdot 2^k \mid N_K \text{ إذا وفقط إذا كان } 2^k \mid N \quad (1)$$

$$\cdot 5^k \mid N_K \text{ إذا وفقط إذا كان } 5^k \mid N \quad (2)$$

$$\cdot 3 \mid S \text{ إذا وفقط إذا كان } 3 \mid N \quad (3)$$

$$\cdot 9 \mid S \text{ إذا وفقط إذا كان } 9 \mid N \quad (4)$$

$$\cdot 11 \mid T \text{ إذا وفقط إذا كان } 11 \mid N \quad (5)$$

مثال :

جد أعلى قوة K للعدد 2 بحيث إن العدد $N=4157892348$ يقبل القسمة على 2^K .

الحل :

بما أن $48 \mid 48$ فإن $2^2 \mid N$. وبما أن $48 \mid 348$ فإن $2^3 \mid N$. إذن أعلى قوة هي $K=2$.

مثال :

جد أعلى قوة K للعدد 5 بحيث إن العدد $N=7963625$ يقبل القسمة على 5^K .

الحل :

بما أن $625 \mid 625$ فإن $5^3 \mid N$. وبما أن $625 \mid 3625$ فإن $5^4 \mid N$. إذن أعلى قوة هي $K=3$.

مثال :

اختر قابلية قسمة العدد $N=894325734$ على كل من 9 و 11.

الحل :

بما أن :

$$S=4+3+7+5+2+3+4+9+8$$

يقبل القسمة على 9 فإن N يقبل القسمة على 9.

وبما أن

$$T=4-3+7-5+2-3+4-9+8=5$$

لا يقبل القسمة على 11 فإن العدد N لا يقبل القسمة على 11 .

مبرهنة :

ليكن $(n, q(n), r(n))$ خارج القسمة والباقي اللذان نحصل عليهما عند قسمة العدد n على العدد 1000 . فإذا كان $c=7, 11, 13$ فإن : $c|n$ إذا وفقط إذا كان $((q(n)-r(n)))$.

البرهان :

لاحظ أن :

$$\cdot 1001 = 7 \times 11 \times 13$$

بما أن $n=1000q(n)+r(n)$ فإن :

$$\cdot q(n)-r(n)=q(n)-n+1000q(n)=1001q(n)-n$$

ومنه نجد أن : $c|n$ إذا وفقط إذا كان

$$c|(1001q(n)-n)$$

، أي إذا وفقط إذا كان $(n, q(n)-r(n))$.

مثال :

اختر قابلية قسمة العدد $n=14824017659$ على كل من 7 و 11 و 13 .

الحل :

$$14824017659 = 1000 \times 14824017 + 659$$

وعليه فإن :

$$q(n) - r(n) = 14824017 - 659 = 14823358$$

وبقسمة العدد 14823358 على 1000 نجد :

$$14823358 = 1000 \times 14823 + 358$$

ومنه :

$$q(n_1) - r(n_1) = 14823 - 358 = 14465$$

وبقسمة العدد $n_2 = 14465$ على 1000 مرة أخرى نجد :

$$14465 = 1000 \times 14 + 465$$

ومنه :

$$q(n_2) - r(n_2) = 14 - 465 = -451$$

بما أن $13/n$ وأن $13/7$ وأن $451/11$ فإننا نجد $n/11$ ولكن $n/7$ و $n/13$.

التمارين

السؤال الأول :

إذا كان $a \equiv b \pmod{n}$ ، حيث إن $(a,n) = 1$ فثبت أن $a \equiv c \pmod{n}$.

السؤال الثاني :

. اثبّت أن علاقـة التطابق : $6^n \equiv 1 + 5n \pmod{25}$ صحيحة لـكل عدد صحيح موجب n .

السؤال الثالث :

إذا كان a عدد زوجي فثبت أن $a^2 \equiv 0 \pmod{4}$. وإذا كان a عدد فردي فثبت أن $a^2 \equiv 1 \pmod{4}$.

السؤال الرابع :

إذا كان $a \equiv \pm b \pmod{p}$ حيث p عدد أولي ، فثبت أن $a^2 \equiv b^2 \pmod{p}$.

السؤال الخامس :

إذا كان $n \equiv 3 \pmod{4}$ فثبت أنه لا يمكن كتابة n كحاصل جمع مربعين كاملين .

أنظمة الرواسب

Residue Systems

تمهيدية :

. أي عدد صحيح يجب أن يكون مطابقاً لعدد واحد فقط من بين الأعداد $0, 1, 2, \dots, n-1$ قياس n .

البرهان:

لنفرض أن x عدد صحيح . بإستخدام خوارزمية القسمة نستطيع كتابة العدد x على الصورة :

$$. \quad 0 \leq r \leq n - 1 \quad , \quad x = qn + r$$

. $x \equiv r \pmod{n}$ ومن تعريف التطابق نجد أن :

ولو فرضنا أيضاً أن $x \equiv r' \pmod{n}$ حيث إن $0 \leq r' \leq n - 1$ فإن

$$. \quad q' \in \mathbb{Z} \quad , \quad x = q'n + r'$$

. $x = q'n + r' = qn + r$ أي أن :

. $r = r'$ وبإستخدام الوحدانية في خوارزمية القسمة نجد أن :

تعريف :

نقول إن الأعداد r_1, r_2, \dots, r_n تمثل نظام رواسب تام

إذا كان كل عدد صحيح يتطابق عدداً واحداً فقط من

الأعداد r_1, r_2, \dots, r_n قياس n .

ملحوظات :

. لاحظ أن $0, 1, 2, \dots, n-1$ نظام رواسب تام قياس n . (1)

(2) لكي نبرهن أن n من الأعداد الصحيحة تمثل نظام رواسب تام قياس n ، يكفي أن ثبتت أن كل عدد صحيح من الأعداد المعطاة يتطابق عدداً واحداً فقط من الأعداد $0, 1, 2, \dots, n-1$ قياس n

مثال :

. أثبت أن المجموعة $\{0, \pm 1, \pm 2\}$ تمثل نظام رواسب تام قياس 5.

الحل :

لاحظ أن :

$$-2 \equiv 3 \pmod{5}, \quad -1 \equiv 4 \pmod{5}$$

$$0 \equiv 0 \pmod{5}, \quad 1 \equiv 1 \pmod{5}$$

$$2 \equiv 2 \pmod{5}$$

ولذا بإستخدام الملحوظة (2) نجد أن المجموعة هي نظام رواسب تام قياس 5.

مبرهنة :

الأعداد $a_i \not\equiv a_j \pmod{n}$ تمثل نظام رواسب تام قياس n إذا وفقط إذا كان a_1, a_2, \dots, a_n .
لكل $j \leq i, j \leq n, i \neq j$.

نتيجة :

أي n من الأعداد الصحيحة المتالية تمثل نظام رواسب تام قياس n .

البرهان :

لتكن $b, b+1, b+2, \dots, b+n-1$ أعداد متالية عددها n .

ولنفرض أن

$$k \neq j, b+j \equiv b+k \pmod{n}$$

ومنه نجد أن

$$j \equiv k \pmod{n}$$

وهذا تناقض لأن $0, 1, 2, \dots, n-1$ نظام رواسب تام .

نتيجة :

إذا كان r_1, r_2, \dots, r_n نظام رواسب تام قياس n وكان $(a, n) = 1$ حيث إن $a \in Z$ فإن :

نظام رواسب تام قياس n $ar_1+b, ar_2+b, \dots, ar_n+b$ لكل عدد صحيح b .

البرهان :

يكفي أن نبرهن على أن :

. $1 \leq i \neq j \leq n$ لكل $ar_i + b \not\equiv ar_j + b \pmod{n}$

لنفرض أن $ar_i + b \equiv ar_j + b \pmod{n}$. عندئذ فإن

$$ar_i \equiv ar_j \pmod{n}$$

وبما أن $(a,n)=1$ فإن $r_i \equiv r_j \pmod{n}$ وهذا مستحيل إلا إذا كان $i=j$.

تعريف :

ليكن $S = \{r_1, r_2, \dots, r_n\}$ نظام رواسب تام قياس n . نقول إن المجموعة الجزئية

. $T = \{a \in S : (a, n) = 1\}$ نظام رواسب مختزل (reduced residue system) قياس n

مثال :

إذا كان $n=12$ ، وأخذنا $\{0, 1, 2, \dots, 11\}$ كنظام رواسب تام قياس 12 فإن

. تكون نظام رواسب مختزل قياس 12 $\{1, 5, 7, 11\}$

وإذا أخذنا المجموعة $\{0, \pm 1, \pm 2, \pm 3, \pm 4, \pm 5, 6\}$ كنظام رواسب تام قياس 12 فعندئذ يكون

. نظام رواسب مختزل قياس 12 $\{\pm 1, \pm 5\}$

تمهيدية :

ليكن $T = \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ نظام رواسب مختزل قياس n .

إذا كان $(a, n) = 1$ ، فإن

. يكون متطابقاً مع عدد واحد فقط من المجموعة T قياس n .

مبرهنة :

جميع أنظمة الرواسب المختزلة قياس n تحتوي على العدد نفسه من العناصر .

تعريف :

إذا كان عدد عدد صحيح موجب فإننا نعرف دالة أويلر $\varphi(n)$ ونرمز لها بالرمز (Eulers function) بأنها عدد العناصر التي يحتويها أي نظام رواسب مختزل قياس n .

ملاحظة :

من تعريف نظام رواسب المختزل قياس n نجد أن عناصره هي الأعداد الأولية نسبياً مع n والتي هي أقل من n أو تساويه ، ومن ثم فإنه يكون واضحاً لدينا أن $\varphi(n)$ هو **عدد الأعداد الأولية نسبياً مع n والتي لا تزيد عن n** .

مثال :

$\varphi(9) = 6$ لأن عدد الأعداد الأولية نسبياً مع 9 والتي هي أقل من 9 أو تساويه هي :

. 1,2,4,5,7,8

$\varphi(12) = 4$ لأن الأعداد الأولية نسبياً مع 12 والتي هي أقل من 12 أو تساويه هي :

. 1,5,7,11

ملاحظة :

$\varphi(n) \leq n - 1$ لكل عدد صحيح موجب n . وهذه المتباينه تصبح مساواة إذا كان العدد n أولي لأن الأعداد التي هي أقل من العدد الأولي p أو تساويه جميعها أولية نسبياً مع p وعدها 1.

مبرهنة :

لنفرض أن

$$S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

نظام رواسب تام قياس n ولنفرض أن المجموعة الجزئية $T \subseteq S$,

$$T = \{r_1, r_2, \dots, r_{\varphi(n)}\}$$

هي نظام رواسب مختزل قياس n .

إذا كان $a \in \mathbb{Z}^+$ ، $(a,n)=1$ فإن :

$$T' = \left\{ ar_1, ar_2, \dots, ar_{\phi(n)} \right\}$$

نظام رواسب مختزل قياس n .

التمارين

السؤال الأول :

جد نظام رواسب تام قياس 13 جميع عناصره قوى للعدد 3 ؟

السؤال الثاني :

جد نظام رواسب مختزل قياس 13 جميع عناصره قوى للعدد 3 ؟

التطابقات الخطية

Linear Congruences

مبرهنة :

إذا كان $d|n$ ، فإن للتطابق الخطى $ax \equiv b \pmod{n}$ حل إذا وفقط إذا كان $d|b$. وإذا كان $d \nmid n$ وكان x_0 حل للتطابق فإن جميع الحلول غير المتطابقة قياس n هي :

$$0 \leq k \leq d-1 , \quad x = x_0 + \frac{kn}{d}$$

البرهان :

بما أن التطابق

$$ax \equiv b \pmod{n}$$

يكافئ المعادلة الديوفنتية الخطية . $ax - ny = b$

إذننا نجد أن للمعادلة الأخيرة حل إذا وفقط إذا كان $d|b$ (من مبرهنة سابقة). وبالتالي فإن للمعادلة $ax \equiv b \pmod{n}$ حل إذا وفقط إذا كان $d|b$.

ونجد أنه إذا كان x_0, y_0 حلًا للمعادلة diofantية $ax-ny=b$ فإن جميع الحلول تكتب على الصورة :

$$\therefore k \in \mathbb{Z} \text{ حيث } x = x_0 + \frac{n}{d}k, \quad y = y_0 + \frac{a}{d}k$$

نأخذ من بين جميع الأعداد الصحيحة التي تحقق المعادلة الأولى الأعداد التي تكون قيم k عندها $d-1, 0, 1, 2, \dots, d-1$ وهذه القيم هي :

$$x_0, x_0 + \frac{n}{d}, x_0 + \frac{2n}{d}, \dots, x_0 + \frac{(d-1)n}{d}$$

نبرهن الآن أن جميع هذه الأعداد غير متطابقة قياس n وأن أي حل آخر يجب أن يكون متطابقاً مع أحد هذه الأعداد قياس n .

نفرض أن (لغرض التناقض)

$$x_0 + \frac{n}{d}k_1 \equiv x_0 + \frac{n}{d}k_2 \pmod{n}$$

حيث أن $0 \leq k_1 < k_2 \leq d-1$. ومنه نجد أن

$$\therefore \frac{n}{d}k_1 \equiv \frac{n}{d}k_2 \pmod{n}$$

و بما أن $\left(\frac{n}{d}, n \right) = \frac{n}{d}$ نجد أن :

$$k_1 \equiv k_2 \pmod{n}$$

أي أن $(k_2 - k_1) | d$ وهذا مستحيل لأن $0 < k_2 - k_1 < d$.

نفرض الآن أن $x_0 + \frac{n}{d}k$ حل للتطابق . بإستخدام خوارزمية القسمة نستطيع كتابة k على الصورة :

$$0 \leq r \leq d-1, \quad k = qd+r$$

وعليه فإن :

$$\begin{aligned}
 x_0 + \frac{n}{d}k &= x_0 + \frac{n}{d}(qd + r) \\
 &= x_0 + nq + \frac{n}{d}r \\
 &\equiv x_0 + \frac{n}{d}r \pmod{n}
 \end{aligned}$$

. وبهذا يتم البرهان .

ملحوظة :

لاحظ أنه لو كان $(a,n)=1$ فإنه يوجد حل وحيد للتطابق

$$ax \equiv b \pmod{n}$$

$$x \equiv a^{-1}b \pmod{n}$$

مثال :

جد جميع الحلول غير المتطابقة قياس 15 للمعادلة :

$$27x \equiv 3 \pmod{15}$$

الحل :

بما أن $3|3(27,15)$ فإن للمعادلة 3 حلول غير متطابقة قياس 15 . ولإيجاد أحد هذه الحلول إما أن نكتب المعادلة الخطية المكافئة لها ونستخدم خوارزمية إقلينيس لإيجاد أحد الحلول ، أو نستخدم التجريب بالتعويض عن x بعناصر أحد أنظمة الرواسب التامة قياس 15 .

باستخدام نظام الرواسب التام $\{0,1,...,14\}$ نجد أن العدد 4 يحقق المعادلة لأن

$$27 \times 4 = 108 \equiv 3 \pmod{15}$$

وبالتالي نجد أن جميع الحلول غير المتطابقة قياس 15 :

$$K=0,1,2 \quad , \quad x=4+5k$$

مثال :

استخدم التطابق لحل المعادلة : $7x+5y=3$

الحل :

المعادلة : $7x \equiv 3 \pmod{5}$ تكافئ $7x+5y=3$

أي أن

$$2x \equiv 3 \pmod{5}$$

بما أن $3|1=1|3$ فإن للتطابق حلًّا وحيداً وهو :

$$x \equiv -1 \pmod{5}$$

وهذا يعني أن : $x = -1 + 5k$

وبالتعويض في المعادلة الأصلية نجد أن : $y = 2 - 7k$ حيث إن $k \in \mathbb{Z}$

مثال :

جد جميع الحلول للتطابق :

$$36x \equiv 8 \pmod{102}$$

الحل :

بما أن $8|36, 8|102$. $(36, 102) = 6$

بالتالي فإن التطابق المعطى ليس له حل .

التمارين

السؤال الأول :

جد جميع الحلول لكل من المتطابقات التالية:

$$(1) 65x \equiv 15 \pmod{29}$$

$$(2) 128x \equiv 833 \pmod{1001}$$

$$(3) 66x \equiv 121 \pmod{737}$$

السؤال الثاني:

إذا كان p عدد أولي فردي وكان k عدد صحيح موجب فأثبت أن للمعادلة $x^2 \equiv 1 \pmod{p^k}$ حللين

غير متطابقين .

أنظمة التطابقات الخطية بمتغير واحد

Systems of Linear Congruences in one Variable

تمهيدية :

ليكن لدينا النظام التالي :

$$\left. \begin{array}{l} a_1x \equiv c_1 \pmod{m_1} \\ a_2x \equiv c_2 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ a_kx \equiv c_k \pmod{m_k} \end{array} \right\} \dots\dots\dots (1)$$

. $1 \leq i \leq k$ و $a_i x \equiv c_i \pmod{m_i}$ ولتكن x_i حل لـ التطابق $a_i x \equiv c_i \pmod{m_i}$ ، $(a_i, m_i) = d_i$

عندئذ x حل للنظام (1) إذا وفقط إذا كان x حل للنظام :

$$\begin{aligned} x &\equiv x_1 \left(\pmod{\frac{m_1}{d_1}} \right) \\ x &\equiv x_2 \left(\pmod{\frac{m_2}{d_2}} \right) \\ &\vdots \\ x &\equiv x_k \left(\pmod{\frac{m_k}{d_k}} \right) \end{aligned}$$

ملحوظة :

إذا كانت إحدى التطابقات في نظام ما من التطابقات غير قابلة للحل فإن النظام غير قابل للحل ، ولكن العكس غير صحيح .

مثال توضيحي :

إذا كان لدينا النظام :

$$\left. \begin{array}{l} 6x \equiv 4 \pmod{8} \\ 9x \equiv 3 \pmod{12} \end{array} \right\} \dots (1)$$

بما أن $4|2$ وأن $3|9$ وأن $3|12$ فإنه يوجد حل لكل تطابق من التطابقين . ومنه نجد أن :

$$x \equiv 2 \pmod{4}$$

حل للتطابق الأول وأن $x \equiv 3 \pmod{4}$ حل للتطابق الثاني . وهذا تناقض إذن ليس له حل.

وبالتالي فإنه يكون للنظام (1) حل إذا وفقط إذا كان للنظام :

$$\left. \begin{array}{l} x \equiv 2 \pmod{4} \\ x \equiv 3 \pmod{4} \end{array} \right\} \dots (2)$$

حل . ولكن من الواضح أنه ليس هناك حل للنظام (2) . وعليه فإنه لا يوجد حل للنظام (1) .

المبرهنة التالية تعرف بمبرهنة الباقي الصينية

(the Chinese remainder theorem) وهي تضمن لنا وجود حل لبعض الأنظمة .

مبرهنة :

إذا كانت الأعداد m_1, m_2, \dots, m_k أعداد أولية نسبياً متنى متنى فإنه يوجد للنظام :

$$x \equiv c_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv c_2 \pmod{m_2}$$

⋮

$$x \equiv c_k \pmod{m_k}$$

حل وحيد قياس العدد $M = m_1 m_2 \dots m_k$.

البرهان :

لإيجاد حل للنظام نفرض أن :

$$M_r = \frac{M}{m_r} = m_1 m_2 \dots m_{r-1} m_{r+1} \dots m_k$$

لكل $r = 1, 2, \dots, k$

بما أن $M_r = 1$ عندما $(m_r, m_s) = 1$. ومنه نجد أن للعدد M_r نظيرًا ضربيا قياس m_r ولتكن y_r ، وهذا يعني أن $M_r y_r \equiv 1 \pmod{m_r}$. لنبرهن الآن على أن العدد x حيث أن :

$$x = c_1 M_1 y_1 + c_2 M_2 y_2 + \dots + c_k M_k y_k$$

هو حل للنظام ، للبرهنة على ذلك يجب أن نثبت أن لكل r حيث إن $x \equiv c_r \pmod{m_r}$. $1 \leq r \leq k$

بما أن $M_s \equiv 0 \pmod{m_r}$ عندما $r \neq s$ فإن $m_r | M_s$ ومنه :

$$x \equiv c_r M_r y_r \equiv c_r \pmod{m_r}$$

ولبرهان الوحدانية نفرض أن x_0, x_1 حلان للنظام . من تعريف الحل نجد أن

$$1 \leq r \leq k , r \quad x_0 \equiv x_1 \equiv c_r \pmod{m_r}$$

ومنه نجد أن $m_r | (x_0 - x_1)$

وبالتالي نجد أن $M | (x_0 - x_1)$ أي أن

$$x_0 \equiv x_1 \pmod{M}$$

مثال :

جد أصغر عدد صحيح موجب بحيث إذا قسم على 3 بقي 1 وإذا قسم على 4 بقي 2 وإذا قسم على 5 بقي 3 .

الحل :

إن العدد المطلوب x يحقق النظام :

$$x \equiv 1 \pmod{3}$$

$$x \equiv 2 \pmod{4}$$

$$x \equiv 3 \pmod{5}$$

لدينا

$$M_3 = 12, M_2 = 15, M_1 = 20, M = (3)(4)(5) = 60$$

لإيجاد y_1, y_2, y_3 يجب أن نجد حلًا لكل من المعادلات :

$$12y_3 \equiv 1 \pmod{5}, 5y_2 \equiv 1 \pmod{4}, 20y_1 \equiv 1 \pmod{3}$$

من التطابق الأول نجد أن $y_1 = 2$

ومن الثاني $y_2 = 3$

ومن التطابق الثالث $y_3 = 3$

وبتطبيق المبرهنة نجد أن :

$$x \equiv (1)(20)(2) + (2)(15)(3) + (3)(12)(3) \equiv 238 \equiv 58 \pmod{60}$$

ملحوظة :

يمكن حل المثال بطريقة أخرى وهي :

من التطابق (1) يوجد k_1 بحيث إن $x = 1 + 3k_1$

بالتعويض في (2) نحصل على $1 + 3k_1 \equiv 2 \pmod{4}$

أي أن

$$3k_1 \equiv 1 \pmod{4}$$

، وبالضرب في 3 نحصل على :

$$k_1 \equiv 3 \pmod{4}$$

. $k_1 = 3 + 4k_2$ حيث إن k_2 يوجد.

ومنه نجد أن :

$$x = 1 + 3(3 + 4k_2) = 1 + 9 + 12k_2 = 10 + 12k_2$$

وبالتعويض في (3) نحصل على :

$$10 + 12k_2 \equiv 3 \pmod{5}$$

. أي أن $2k_2 \equiv 3 \pmod{5}$.

وبالضرب في 3 نحصل على

$$k_2 \equiv 9 \equiv 4 \pmod{5}$$

. $k_2 = 4 + 5k_3$ حيث إن k_3 يوجد

ومنه فإن :

$$x = 10 + 12(4 + 5k_3) = 58 + 60k_3 \equiv 58 \pmod{60}$$

إذن العدد المطلوب هو 58.

مثال :

استخدم مبرهنة باقي الصينية لحل التطابق :

$$19x \equiv 1 \pmod{140}$$

الحل :

التطابق يكافي النظام :

$$19x \equiv 1 \pmod{4}$$

$$19x \equiv 1 \pmod{5}$$

$$19x \equiv 1 \pmod{7}$$

وهذا بدوره يكافي النظام :

$$x \equiv 3 \pmod{4}$$

$$x \equiv 4 \pmod{5}$$

$$x \equiv 3 \pmod{7}$$

ومنه نجد أن :

$$\cdot M_3 = 20 , M_2 = 28 , M_1 = 35$$

$$\cdot y_1 = 3 \text{ نجد أن } 35y_1 \equiv 1 \pmod{4}$$

$$\cdot y_2 = 2 \text{ نجد أن } 28y_2 \equiv 1 \pmod{5}$$

$$\cdot y_3 = 6 \text{ نجد أن } 20y_3 \equiv 1 \pmod{7}$$

مما سبق نجد أن :

$$x \equiv (35)(3)(3) + (28)(2)(4) + (20)(6)(3) \equiv 899 \equiv 59 \pmod{140}$$

تعريف :

لنفرض أن لدينا النظام التالي :

$$x \equiv c_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv c_2 \pmod{m_2}$$

⋮

$$x \equiv c_k \pmod{m_k}$$

$$\cdot 1 \leq i \neq j \leq k \quad \text{لكل } (m_i, m_j) = d_{ij}$$

نقول إن **النظام منسجم (compatible system)** إذا كان :

$$\cdot 1 \leq i \neq j \leq k \quad c_i \equiv c_j \pmod{d_{ij}}$$

مثال :

النظام

$$x \equiv 5 \pmod{12}$$

$$x \equiv 7 \pmod{9}$$

غير منسجم لأن $5 \not\equiv 7 \pmod{3}$ ولكن $(12,9)=3$

أما النظام

$$x \equiv 4 \pmod{21}$$

$$x \equiv 18 \pmod{35}$$

$$x \equiv 13 \pmod{15}$$

فهو نظام منسجم لأن :

$$4 \equiv 18 \pmod{7} , \quad (21,35) = 7$$

$$4 \equiv 13 \pmod{3} , \quad (21,15) = 3$$

$$18 \equiv 13 \pmod{5} , \quad (35,15) = 5$$

ملحوظة :

لاحظ أن انسجام أي نظام من التطابقات يعتمد على إنسجام كل زوج من التطابقات في النظام .

إن انسجام نظام التطابقات هو شرط لازم وكافي لوجود حل للنظام .

مبرهنة :

إذا وجد حل للنظام :

$$x \equiv c_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv c_2 \pmod{m_2}$$

⋮

$$x \equiv c_k \pmod{m_k}$$

فيجب أن يكون هذا النظام منسجماً .

البرهان:

لنفرض أن x حل للنظام . ولنفرض أن

$$\cdot 1 \leq i \neq j \leq k \text{ لكل } (m_i, m_j) = d_{ij}$$

بما أن x حل للنظام فإننا نجد :

$$\cdot 1 \leq i \leq k \quad x \equiv c_i \pmod{m_i}$$

$$\cdot x \equiv c_i \pmod{d_{ij}} \text{ فإننا نجد أن } d_{ij} \mid m_i$$

وبالطريقة نفسها نستطيع أن نبرهن على أن $x \equiv c_j \pmod{d_{ij}}$. وبالتالي فإن $c_i \equiv x \equiv c_j \pmod{d_{ij}}$ ، أي أن النظام منسجم .

مثال :

أثبت أنه لا يوجد حل لنظام التطابقات :

$$x \equiv 4 \pmod{21}$$

$$x \equiv 18 \pmod{35}$$

$$x \equiv 8 \pmod{15}$$

الحل :

النظام غير منسجم لأن $4 \not\equiv 8 \pmod{3}$. وبالتالي فإنه ليس هناك حل للنظام .

مبرهنة :

ليكن $c_1, c_2, \dots, c_k \in \mathbb{Z}$ ولتكن $m_1, m_2, \dots, m_k \in \mathbb{Z}^+$

$$x \equiv c_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv c_2 \pmod{m_2}$$

⋮

$$x \equiv c_k \pmod{m_k}$$

إذا كان منسجماً فإنه يوجد له حل وحيد قياس

$$\cdot m = [m_1, m_2, \dots, m_k]$$

مثال :

حل نظام التطابقات :

$$x \equiv 11 \pmod{36}$$

$$x \equiv 7 \pmod{40}$$

$$x \equiv 32 \pmod{75}$$

الحل :

لاحظ أولاً أن

$$m_3 = 75 , m_2 = 40 , m_1 = 36$$

، وأن

$$d_{12} = (36, 40) = 4 , d_{13} = (36, 75) = 3 , d_{23} = (40, 75) = 5$$

وأن

$$c_1 - c_2 = 4 , c_1 - c_3 = -12 , c_2 - c_3 = -25$$

ولذا فإن $d_{ij} | (c_i - c_j)$. ومن ثم فإن للنظام حل وحيد قياس

$$\therefore m = [36, 40, 75] = 1800 = 2^3 \times 3^2 \times 5^2$$

ولإيجاد هذا الحل ، لاحظ أن النظام يكافي :

$$x \equiv 11 \pmod{2^2}$$

$$x \equiv 11 \pmod{3^2}$$

$$x \equiv 7 \pmod{2^3}$$

$$x \equiv 7 \pmod{5}$$

$$x \equiv 32 \pmod{3}$$

$$x \equiv 32 \pmod{5^2}$$

وهذا النظام يكافي بدوره النظام :

$$x \equiv 7 \pmod{2^3} \equiv 7 \pmod{8}$$

$$x \equiv 11 \pmod{3^2} \equiv 2 \pmod{9}$$

$$x \equiv 32 \pmod{5^2} \equiv 7 \pmod{25}$$

وبحل هذا النظام بإستخدام مبرهنة باقى الصينية نجد أن الحل الوحيد هو

$$\therefore x \equiv 407 \pmod{1800}$$

ملحوظة :

لاحظ أنه بالإمكان حل النظام (بعد التأكد من من إنسجامه) بحل كل من التطابقات على حده والتعويض المتالي في التطابقات .

حل المثال السابق بطريقة التعويض المتالي :

من التطابق الأول نجد أن

$$\therefore k_1 \in \mathbb{Z} \text{ حيث } x = 11 + 36k_1$$

وبالتعويض في التطابق الثاني والإختصار نحصل على

$$\therefore k_1 \equiv 1 \pmod{40}$$

$$\therefore k_2 \in \mathbb{Z} \text{ حيث } k_1 = 1 + 40k_2$$

ولذا فإن

$$\therefore x = 11 + 36k_1 = 47 + 1440k_2$$

وبالتعويض عن x في التطابق الثالث والإختصار نجد أن

$$\therefore k_2 \equiv -1 \equiv 74 \pmod{75}$$

$$\therefore k_3 \in \mathbb{Z} \text{ حيث } k_2 = 74 + 75k_3$$

وبالتالي فإن حل النظام هو :

$$x = 47 + 1440(74 + 75k_3) = 106607 + 108000k_3$$

$$\therefore x \equiv 106607 \pmod{108000}$$

أي أن

. $x \equiv 106607 \equiv 407 \pmod{1800}$ ومنه فإن

التمارين

السؤال الأول :

حل نظام التطابقات المعطى :

- (1) $x \equiv 5 \pmod{11}$, $x \equiv 14 \pmod{29}$, $x \equiv 15 \pmod{31}$
- (2) $3x \equiv 6 \pmod{12}$, $2x \equiv 5 \pmod{7}$, $3x \equiv 1 \pmod{5}$
- (3) $x \equiv 2 \pmod{9}$, $x \equiv 8 \pmod{15}$, $x \equiv 10 \pmod{25}$

السؤال الثاني :

جد أصغر عدد صحيح موجب بحيث يكون باقي قسمته على كل من 17,13,10 هو 15,11,3 .

بعض التطابقات الخاصة

Special Congruences

مبرهنة أويلر :

ليكن n عدداً صحيحاً موجباً . إذا كان $\text{GCD}(a,n)=1$ فإن

$$a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$$

حيث إن $\phi(n)$ ترمز لدالة أويلر .

البرهان :

لنفرض أن الأعداد $r_1, r_2, \dots, r_{\phi(n)}$ نظام رواسب مختزل قياس n . بما أن $\text{GCD}(a,n)=1$ فإننا نجد أن:

نظام رواسب مختزل قياس n . $ar_1, ar_2, \dots, ar_{\phi(n)}$

وبالتالي نجد أن كل r_i يجب أن يتطابق عدداً وحيداً ar_j قياس n . عليه فإن :

$$(ar_1)(ar_2)\dots(ar_{\phi(n)}) \equiv r_1, r_2, \dots, r_{\phi(n)} \pmod{n}$$

أي أن :

$$a^{\varphi(n)} r_1, r_2, \dots, r_{\varphi(n)} \equiv r_1, r_2, \dots, r_{\varphi(n)} \pmod{n}$$

وبما أن : $\left(r_1, r_2, \dots, r_{\varphi(n)}, n \right) = 1$

$$\cdot a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$$

ملحوظة :

لاحظ أن عكس مبرهنة أويلر صحيح أيضاً وذلك لأنه لو كان

$$a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$$

. $a^{\varphi(n)} + nk = 1$ حيث $k \in \mathbb{Z}$

ومنه فإن $1 \pmod{a^{\varphi(n)-1} + nk}$ وبالتالي فإن $(a, n) = 1$.
نتيجة : (مبرهنة فيرمات الصغرى)

إذا كان p عدداً أولياً حيث إن $p \nmid a$ فإن :

$$\cdot a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

البرهان :

بما أن $a \nmid p$ فإن $(a, p) = 1$ وأن $\varphi(p) = p - 1$ وبالتالي نجد بـاستخدام مبرهنة أويلر أن :

$$\cdot a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

نتيجة :

إذا كان p عدداً أولياً فإن $a^p \equiv a \pmod{p}$ لكل عدد صحيح a .

البرهان :

إذا كان $p | a$ ، فإن $a \equiv 0 \pmod{p}$ ومنه نجد أن :

$$\cdot a^p \equiv 0 \pmod{p}$$

أي أن $a^p \equiv a \pmod{p}$

أما إذا كان $p \nmid a$ ، فباستخدام النتيجة السابقة نجد أن

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

. أي أن $a^p \equiv a \pmod{p}$

نتيجة :

إذا كان $(a,n)=1$ فإن $a^{\varphi(n)-1}$ نظير ضربي للعدد a قياس n .

البرهان :

باستخدام مبرهنة أويلر نجد أن :

$$a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$$

وبالتالي فإن :

$$aa^{\varphi(n)-1} \equiv 1 \pmod{n}$$

نتيجة :

إذا كان $(a,n)=1$ فإن الحل الوحيد للتطابق :

$$ax \equiv b \pmod{n}$$

. $x \equiv a^{\varphi(n)-1}b \pmod{n}$ هو

البرهان :

بما أن $(a,n)=1$ فإن الحل الوحيد للتطابق هو $ax \equiv b \pmod{n}$

$$. x \equiv a^{-1}b \pmod{n}$$

ولكن بـاستخدام النتيجة السابقة نعلم أن

$$. a^{-1} \equiv a^{\varphi(n)-1} \pmod{n}$$

وبالتالي فإن $x \equiv a^{\varphi(n)-1} b \pmod{n}$

مثال : جد 2^{-1} قياس 9 .

الحل :

بما أن $1 = (2, 9)$ فإن $2^{\varphi(9)-1}$ هو نظير العدد الضربي قياس 9 .

لـ $5 \equiv 2^{\varphi(9)-1} \pmod{9}$ وعليه فإن :

$$2^5 \equiv 32 \equiv 5 \pmod{9}$$

وبالتالي فإن 5 هو النظير الضربي للعدد 2 قياس 9 .

مثال :

حل التطابق : $3x \equiv 7 \pmod{10}$

الحل :

بما أن $1 = (3, 10)$ فإن :

$$x \equiv 3^{\varphi(10)-1} \times 7 \equiv 3^3 \times 7 \equiv 9 \pmod{10}$$

مثال : جد باقي قسمة العدد 5^{38} على العدد 11 .

الحل :

باستخدام مبرهنة فيرما الصغرى نجد أن :

$$5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$$

ومنه نجد أن :

$$5^{38} \equiv (5^{10})^3 (5^2)^4 \equiv 1^3 (3)^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}$$

إذن باقي القسمة هو العدد 4 .

مثال : جد مرتبتي الأحاد والعشرات للعدد 3^{256} .

الحل :

نجد باقي قسمة العدد 3^{256} على العدد 100 .

بما أن $\varphi(100) = 40$ وأن $(3, 100) = 1$ فإننا نجد بـاستخدام مبرهنة أويلر أن :

$$3^{40} \equiv 1 \pmod{100}$$

. ومنه نجد :

$$3^{256} = (3^{40})^6 (3^{16}) \equiv (1)(3^{16}) = (81)^4 \equiv (-19)^4 \equiv (61)^2 \equiv 21 \pmod{100}$$

أي أن باقي القسمة هو 21 .

إذن ، مرتبة الأحاد هي 1 والعشرات هي 2 .

مثال : استخدم مبرهنة فيرمات الصغرى لإثبات أن العدد 117 مؤلف .

الحل :

نريد أن نجد عدداً صحيحاً a بحيث يكون :

$$a^{117} \not\equiv a \pmod{117}$$

إذا اخترنا $a=2$ فإن :

$$\begin{aligned} 2^{117} &= (2^7)^{16} (2^5) \equiv 11^{16} \times 2^5 \equiv 121^8 \times 2^5 \equiv 4^8 \times 2^5 \equiv 2^{21} \equiv (2^7)^3 \\ &\equiv 11^3 \equiv 4 \times 11 \equiv 44 \not\equiv 2 \pmod{117} \end{aligned}$$

وبالتالي فإن 117 مؤلف .

تعريف :

ليكن n, b عددين صحيحين موجبين بحيث يكون n مؤلفاً .

نقول إن العدد n عدد شبه أولي (pseudoprime) للأساس b إذا كان

$$b^n \equiv b \pmod{n}$$

مثال : أثبتت أن العدد 341 شبه أولي للأساس 2 .

الحل :

لاحظ أن $341 = 31 \times 11$. باستخدام مبرهنة فيرما الصغرى نجد أن :

$$2^{30} \equiv 1 \pmod{31} \text{ وأن } 2^{10} \equiv 1 \pmod{11}$$

لدينا الآن :

$$2^{340} = (2^{10})^{34} \equiv 1 \pmod{11}$$

وأيضاً :

$$2^{340} = (2^{30})^{11} 2^{10} \equiv (1)(1) \equiv 1 \pmod{31}$$

مما سبق نجد أن :

$$2^{340} = 1 \pmod{11 \times 31} \equiv 1 \pmod{341}$$

أي أن :

$$2^{340} = 2 \pmod{341}$$

ملاحظة :

عكس مبرهنة فيرما الصغرى غير صحيح .

تعريف :

نسمى العدد المؤلف n بعدد كارمايكيل (Carmichael number) إذا كان

$$a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$$

لكل عدد صحيح a حيث إن $(a,n)=1$.

مثال : أثبتت أن العدد 561 عدد كارمايكيل .

الحل :

لاحظ أن $561 = 3 \times 11 \times 17$. لنفرض أن $a \in \mathbb{Z}$ وأن $(a, 561) = 1$ ومنه نجد :

$$(a, 3) = (a, 11) = (a, 17) = 1$$

و بـاستخدام مبرهنة فيرما الصغرى نجد أن :

$$a^{10} \equiv 1 \pmod{11}, a^2 \equiv 1 \pmod{3}$$

وأن

$$\cdot a^{16} \equiv 1 \pmod{17}$$

لدينا الآن :

$$a^{560} \equiv (a^{10})^{56} \equiv 1 \pmod{11}$$

$$a^{560} \equiv (a^{16})^{35} \equiv 1 \pmod{17}$$

$$a^{560} \equiv (a^2)^{280} \equiv 1 \pmod{3}$$

وبالتالي فإن :

$$\cdot a^{560} \equiv 1 \pmod{561}$$

مبرهنة ويلسون: (Wilson's theorem)

إذا كان p عدداً أولياً فإن

$$\cdot (p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$$

البرهان :

إذا كان $p=2$ فإن

$$\cdot (p-1)! \equiv 1 \equiv -1 \pmod{2}$$

لنفرض إذن أن $p > 2$. بما أن $(a,p)=1$ لـكل a ،

فـإنه يوجد نظير ضربي a^{-1} للـعدد a قياس p بحيث إن :

$$\cdot 1 \leq a^{-1} \leq p-1$$

ولكن من السهل أن نرى أن $a \equiv \pm 1 \pmod{p}$ إذا وفقط إذا كان $a^2 \equiv 1 \pmod{p}$

إذن ، نستطيع أن نستنتج أن:

. $1, p-1$ ، p وتساوي نظيرها الضريبي قياس p هي :

وعليه يكون بإمكاننا تكوين

$$\frac{p-3}{2} \text{ زوجاً من الأعداد بين } 2 \text{ و } p-2$$

بحيث يكون حاصل ضرب كل زوج منها يطابق 1 قياس p . ومنه نجد أن :

$$2 \times 3 \times \dots \times (p-3)(p-2) \equiv 1 \pmod{p}$$

ولذا فإن :

$$1 \times 2 \times 3 \times \dots \times (p-3)(p-2)(p-1) \equiv 1 \times (p-1) \equiv -1 \pmod{p}$$

أي أن :

$$(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$$

مبرهنة (عكس مبرهنة ويلسون):

إذا كان $n \in \mathbb{Z}^+$ وكان $(n-1)! \equiv -1 \pmod{n}$. فإذا كان n عدد أولي .

البرهان :

لنفرض أن n عدد مؤلف . وعليه فإن

$$1 < a, b < n , n = ab$$

بما أن $a < n$ فإن $a | (n-1)!$.

وبما أن

$$(n-1)! \equiv -1 \pmod{n}$$

فإن $n | [(n-1)! + 1]$

ومنه نجد أن : $a | [(n-1)! + 1]$.

وبالتالي فإننا نخلص إلى أن $a | 1$ وهذا مستحيل .

ملحوظة :

إن مبرهنة ويلسون وعكسها تزودنا بإختبار لأولية العدد n . لكن هذا الاختبار عديم الفائدة من الناحية العلمية وذلك لكبر العدد

($n-1$) خصوصاً إذا كان العدد n كبيراً.

بعض التطبيقات المهمة على مبرهنتي فيرما الصغرى وويلسون .

مبرهنة :

إذا كان p عدداً أولياً فردياً فإنه يوجد حل للتطابق :

$$x^2 \equiv -1 \pmod{p}$$

إذا وفقط إذا كان

$$p \equiv 1 \pmod{4}$$

وعلاوة على ذلك إذا كان $(\frac{p-1}{2})!$ فإن $p \equiv 1 \pmod{4}$

حل للتطابق .

البرهان :

لنفرض أولاً أنه يوجد عدد x بحيث يكون : لدينا الآن :

$$x^{p-1} = (x^2)^{\frac{p-1}{2}} \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$$

ومن ناحية أخرى لدينا من مبرهنة فيرما الصغرى :

$$x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

مما سبق نستنتج أن :

$$1 \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$$

أي أن : $p \mid 1 - (-1)^{\frac{p-1}{2}}$

ولكن العدد $1 - (-1)^{\frac{p-1}{2}}$ إما يساوي صفرًا أو يساوي 2

إذا كان لا يساوي صفرًا فإن $2 \mid p$ وهذا مستحيل لأن p فردي . وبالتالي فإن

$$1 - (-1)^{\frac{p-1}{2}} = 0$$

وهذا يلزم أن يكون $\frac{p-1}{2}$ زوجياً .

أي أن

$$\text{. } k \in \mathbb{Z} \text{ و } \frac{p-1}{2} = 2k$$

. $p \equiv 1 \pmod{4}$ وبالتالي فإن

للبرهنة على العكس:

. $p \equiv 1 \pmod{4}$ لنفرض أن

لدينا الآن :

$$\begin{aligned} (p-1)! &= \left(1 \times 2 \times \dots \times \frac{p-1}{2}\right) \cdot \left(\frac{p+1}{2} \dots (p-2)(p-1)\right) \\ &\equiv 1 \times 2 \times \dots \times \frac{p-1}{2} \cdot \left(-\frac{p-1}{2}\right) \dots (-2)(-1) \pmod{p} \\ &\equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \left(1 \times 2 \times \dots \times \frac{p-1}{2}\right)^2 \pmod{p} \\ &\equiv \left[\left(\frac{p-1}{2}\right)!\right]^2 \pmod{p} \end{aligned}$$

لأن $\frac{p-1}{2}$ زوجي حسب الفرض .

ولكن باستخدام مبرهنة ويلسون لدينا

$$\cdot (p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$$

وبالتالي فإن العدد $\left(\frac{p-1}{2}\right)!$ يجب أن يكون حلًّا للتطابق :

$$\cdot x^2 \equiv -1 \pmod{p}$$

مثال :

$$\cdot \text{ بما أن } 4 \mid x^2 \equiv -1 \pmod{17} \text{ فإن للتطابق } p = 17 \equiv 1 \pmod{4} \text{ حلًا .}$$

أحد الحلول هو

$$\cdot \left(\frac{17-1}{2}\right)! = 8!$$

ولكن $17 \equiv -13 \equiv 4 \pmod{17}$. إذن $x=13$ هو أحد الحلول و $x=-13$ هو حل آخر .

نتيجة :

يوجد عدد غير منته من الأعداد الأولية على الصورة : $n \in \mathbb{Z}^+$ ، $4n+1$

البرهان:

لنفرض أن عدد الأعداد الأولية التي على الصورة $4n+1$ منته ولتكن هذه الأعداد :
لنفرض أن العدد N معطى بالمساواة : $p_1 < p_2 < \dots < p_k$

$$N = (2p_1p_2\dots p_k)^2 + 1$$

بما أن $N \equiv 1 \pmod{p_i}$ فردي . إذن يوجد عدد أولي $p > 2$ بحيث يكون $p \mid N$. أي أن $(N-1) \mid N$. ومنه فإن :

$$\cdot (2p_1 p_2 \dots p_k)^2 \equiv -1 \pmod{p}$$

ونجد أن p يجب أن يكون على الصورة $4n+1$.

وبما أن $p = p_i$ هي جميع الأعداد الأولية التي تكون على الصورة $4n+1$ فإن $1 \leq i \leq k$.

وبما أن $N|p$ وكذلك $p | (2p_1 p_2 \dots p_k)^2$ فإن $1|p$ وهذا مستحيل.

تعريف :

ليكن $a \in \mathbb{Z}$ و $n \in \mathbb{Z}^+$ حيث $a^n \equiv 1 \pmod{n}$ نقول إن k هو **رتبة العدد a قياس n** ونكتب **modulo n**

$$\text{ord}_n(a) = k$$

إذا كان k هو أصغر عدد صحيح موجب يحقق

$$a^k \equiv 1 \pmod{n}$$

مثال : احسب $\text{ord}_{14}(5)$

الحل :

لاحظ أن

$$5^2 \equiv 11 \pmod{14}$$

$$5^3 \equiv 13 \pmod{14}$$

$$5^4 \equiv 9 \pmod{14}$$

$$5^5 \equiv 3 \pmod{14}$$

$$5^6 \equiv 1 \pmod{14}$$

ولذا فإن $\text{ord}_{14}(5) = 6$

مبرهنة (الخصائص الأساسية لرتبة العدد):

ليكن $\text{ord}_n(a) = k$ و $(a,n)=1$ حيث $a \in \mathbb{Z}$ و $n \in \mathbb{Z}^+$. عندئذ:

$$\cdot k|m \text{ إذا وفقط إذا كان } a^m \equiv 1 \pmod{n} \quad (1)$$

$$\cdot k | \phi(n) \quad (2)$$

$$\cdot a^r \equiv a^s \pmod{n} \quad (3)$$

$$\cdot r \equiv s \pmod{k}$$

. جميع الأعداد a, a^2, a^3, \dots, a^k غير متطابقة قياس n .

$$\cdot \text{ord}_n(a^m) = \frac{k}{(k,m)} \quad \text{إذا كان } m \in \mathbb{Z}^+ \quad (5)$$

$$\cdot (k,m)=1 \text{ إذا وفقط إذا كان } \text{ord}_n(a^m) = k \quad (6)$$

البرهان :

(1) لنفرض أن $a^m \equiv 1 \pmod{n}$. عندئذ ، باستخدام خوارزمية القسمة نجد أن

ولذا $m=kq+r$ حيث $0 \leq r < k$. ولذا فإن :

$$1 \equiv a^m = (a^k)^q a^r \equiv a^r \pmod{n}$$

ولذا نجد من تعريف k أن $r=0$. وبالتالي

ولبرهان العكس ،

نفرض أن $k|m$. عندئذ ، $m=kt$ حيث $t \in \mathbb{Z}$. ومنه فإن :

$$a^m = a^k = (a^k)^t \equiv 1^t \equiv 1 \pmod{n}$$

بما أن $(a,n)=1$ فإننا نجد بإستخدام مبرهنة أويلر أن $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$. ولذا

فباستخدام الفقرة (1) نجد أن $k | \phi(n)$

(3) لنفرض أن $r < s$. بما أن $(a,n)=1$ فإننا نجد أن $a^r \equiv a^s \pmod{n}$ إذا وفقط إذا

كان

$$\cdot a^{s-r} \equiv 1 \pmod{n}$$

. $k|(s-r)$ إذا وفقط إذا كان $a^{s-r} \equiv 1 \pmod{n}$ (1) أن .
وبالتالي فإننا نخلص إلى أن $a^r \equiv a^s \pmod{n}$ إذا وفقط إذا كان $s \equiv r \pmod{k}$

إذا كان $1 \leq i \neq j < k$ حيث (4)

$$a^i \equiv a^j \pmod{n}$$

فإننا نجد باستخدام الفقرة (3) أن $i \equiv j \pmod{k}$ وهذا مستحيل .

. $(s,r)=1$ و $m=sd$ ، $k=rd$. عندئذ ، $d=(k,m)$ (5) لنفرض أن

ولذا فإن :

$$(a^m)^{\frac{k}{d}} = (a^m)^{\frac{rd}{d}} = (a^m)^r = a^{srd} = a^{sk} = (a^k)^s \equiv 1 \pmod{n}$$

. $t = \text{ord}_n(a^m) \mid \frac{k}{d}$: ومنه فإن

ومن ناحية أخرى ،
بما أن

$$a^{mt} = (a^m)^t \equiv 1 \pmod{n}$$

. $r|st$. أي أن $k|mt$. ومنه فإن $rd|sdt$.

. $\frac{k}{d} \mid t$. أي أن $r|t$. ولذا فإن $(r,s)=1$.

. $t = \frac{k}{d}$ و $\frac{k}{d}$ موجبان فإن t وبما أن

. $\text{ord}_n(a^m) = k$. عندئذ ، باستخدام الفقرة (5) نجد أن (6) لنفرض أولاً أن

$$. k = \frac{k}{(k,m)}$$

ومنه فإن $(k,m)=1$. وبالعكس ،

إذا كان $(k,m)=1$ فإن

$$\text{ord}_n(a^m) = \frac{k}{(k, m)}$$

مثال : احسب $\text{ord}_{40}(3)$.

الحل :

بما أن 16 هو أحد قواسم العدد 40 فإن $\phi(40) = 16$. والآن :

$$3^1 \equiv 3 \pmod{40}$$

$$3^2 \equiv 9 \pmod{40}$$

$$3^4 \equiv 1 \pmod{40}$$

وبالتالي فإن $\text{ord}_{40}(3) = 4$

مبرهنة :

ليكن $1 = (a,n) = (b,n)$ ولتكن

$$\text{ord}_n(b) = k \text{ و } \text{ord}_n(a) = h$$

إذا كان $1 = (h,k)$ فإن

$$\text{ord}_n(ab) = hk$$

البرهان :

بما أن

$$(ab)^{hk} = a^{hk}b^{hk} = (a^h)^k(b^k)^h \equiv 1 \times 1 \equiv 1 \pmod{n}$$

فإننا نجد أن $\text{ord}_n(ab) = hk$

وبما أن $1 = (h,k)$ فإنه لابد وأن يكون

$$\text{ord}_n(ab) = rs$$

. $k=sx, h=rw$ أي أن $s|k, r|h$

سنبر هن لأن لأن $x=w=1$. الآن ، لدينا :

$$a^{rs}b^{rs} = (ab)^{rs} \equiv 1 \pmod{n}$$

$$(a^{rs}b^{rs})^w \equiv 1^w \equiv 1 \pmod{n}$$

$$(a^{rw})^s(b^{rw})^s \equiv 1 \pmod{n}$$

ولكن $a^{rw} = a^h \equiv 1 \pmod{n}$

$$b^{hs} = (b^h)^s = (b^{rw})^s \equiv 1 \pmod{n}$$

ولذا نجد أن

$$\text{ord}_n(b) = k | hs$$

. $s|k$. ولكن $s|h, k$. وبما أن $s=1$ فإن

وبالتالي فإن $s=k$. وبالمثل $r=h$. إذن ،

$$\text{. } \text{ord}_n(ab) = hk$$

مثال : احسب $\text{ord}_{11}(30)$

الحل :

لاحظ أن $30 = 10 \times 3$ وأن $(3, 10) = 1$. ولذا فإن

$$\text{ord}_{11}(30) = \text{ord}_{11}(3) \times \text{ord}_{11}(10) = 5 \times 2 = 10$$

مبرهنة (اختبار لوقا) (Lucas test):

إذا كان $n \in \mathbb{Z}^+$ وإذا وجد $a \in \mathbb{Z}$ بحيث يتحقق :

$$a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n} \quad (1)$$

$$\text{لكل عدد أولي } p \text{ يقسم } n-1. \quad a^{\frac{n-1}{p}} \not\equiv 1 \pmod{n} \quad (2)$$

فإن n عدد أولي .

البرهان :

بما أن $(a,n)=1$ فإن $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$

ولذا فإننا نجد أن

$$k = \text{ord}_n(a) | (n-1)$$

سنبرهن الآن أن $k=n-1$

لنفرض لغرض التناقض أن $k \neq n-1$ وبما أن $k | (n-1)$ فإنه يوجد $t > 1$ حيث $n-1=kt$.
لنفرض أن q قاسماً أولياً للعدد t . عندئذ ،

$$a^{\frac{n-1}{q}} = a^{\frac{kt}{q}} = (a^k)^{\frac{t}{q}} \equiv 1 \pmod{n}$$

مما يتناقض مع الفقرة (2) من الفرض .

إذن ، $k=n-1$.

ولكن

$$\varphi(n) \leq n-1 \text{ و } \text{ord}_n(a) = k \leq \varphi(n)$$

ولذا فإن $\varphi(n) = n-1$ وبالتالي فإن هذا يجعل n أولياً .

ملحوظة :

لاحظ أن اختبار لوكا مثل اختبار ويلسون عديم الفائدة من الناحية العلمية لأنه قبل تطبيقه يجب معرفة تحليل العدد $n-1$ وهذا أصعب من اختبار أولية العدد بصورة عامة ،

ولكن إذا كان تحليل العدد $n-1$ سهلاً كما هو لبعض الأعداد الخاصة مثل أعداد فيرما F_n وبعض أعداد ميرسين وهي على الصورة $2^n - 1$ فإنه من الممكن الاستفادة علمياً من اختبار لوكا.

مثال : استخدم اختبار لوكا لإثبات أن $F_3 = 2^{2^3} + 1 = 257$ عدداً أولياً .

الحل :

. ولذا فإن القاسم الأولي الوحيد للعدد $F_3 - 1 = 256 = 2^7$.

الآن :

$$3^2 \equiv 9 \pmod{257}$$

$$3^4 \equiv 81 \pmod{257}$$

$$3^8 \equiv 136 \pmod{257}$$

$$3^{16} \equiv 259 \equiv -8 \pmod{257}$$

$$3^{32} \equiv 64 \pmod{257}$$

$$3^{64} \equiv 241 \equiv -16 \pmod{257}$$

$$3^{128} \equiv 256 \equiv -1 \pmod{257}$$

$$3^{256} \equiv 1 \pmod{257}$$

ولذا فإن

$$3^{F_3-1} \equiv 1 \pmod{257}$$

ولكن

$$3^{\frac{F_3-1}{2}} \not\equiv 1 \pmod{257}$$

وبالتالي فإن F_3 عدد أولي .

التمارين

السؤال الأول :

إذا كان $(2^n + 1) \mid n$ حيث إن n عدد أولي فثبت أن $n=3$.

السؤال الثاني :

إذا كان p, q عددين أوليين مختلفين بحيث إن :

$$a^q \equiv a \pmod{p} \text{ و } a^p \equiv a \pmod{q}$$

. $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$ فأثبت أن :

الدوال العددية

NUMBER THEORETIC FUNCTIONS

تعريف :

تسمى الدالة التي مجالها الأعداد الصحيحة الموجبة ، ومجالها المقابل للأعداد الحقيقة أو المركبة بالدالة العددية .

تعريف :

نقول إن الدالة العددية f غير الصفرية دالة ضريبية (multiplicative function) إذا كان

$$f(mn) = f(m)f(n)$$

لكل $(m, n) = 1$ حيث $m, n \in \mathbb{Z}^+$.

كما نقول إن f دالة ضريبية تماماً إذا كان :

$$\text{لكل } m, n \in \mathbb{Z}^+ \text{ } f(mn) = f(m)f(n)$$

مثال :

لنفرض أن $n \in \mathbb{Z}^+$. الدالة المعرفة بالقاعدة : $f_\alpha(n) = n^\alpha$ لـ $\alpha \in \mathbb{R}$

دالة ضريبية تماماً ، لأن :

$$f_\alpha(m^n) = (m^n)^\alpha = m^\alpha n^\alpha = f_\alpha(m)f_\alpha(n)$$

لكل $m, n \in \mathbb{Z}^+$

مثال :

الدالة التالية تعرف بـ **دالة Mangoldt** وتعرف على النحو التالي:

$$\Lambda(n) = \begin{cases} \ln(p) & , \quad n = p^m \\ 0 & , \quad n \neq p^m \end{cases}$$

دالة غير ضريبية لأن :

$$\Lambda(2 \times 5) = \Lambda(10) = 0 \neq \Lambda(2) \times \Lambda(5) = \ln(2) \ln(5)$$

مبرهنة :

إذا كانت f دالة ضريبية فإن $f(1) = 1$.

البرهان :

بما أن f دالة غير صفرية فإنه فإنه يوجد عدد صحيح موجب n بحيث إن $0 \neq f(n)$. وبما أن

$$(n, 1) = 1$$

$$f(2) = f(n \times 1) = f(n)f(1)$$

$$\text{وبالتالي فإن } f(1) = 1$$

ملحوظة :

باستخدام المبرهنة السابقة وملحوظة أن $\Lambda(1) = 0 \neq 1$ نجد أن دالة غير ضريبية.

تعريف :

لنفرض أن n عدد صحيح موجب . نرمز لعدد قواسم $\tau(n)$ الموجبة بالرمز ولمجموع هذه القواسم

$$\sigma(n)$$

أي أن :

$$\tau(n) = \sum_{d|n} 1 \quad \text{و} \quad \sigma(n) = \sum_{d|n} d$$

حيث إن $\sum_{d|n}$ تعني أن المجموع مأخذ على جميع قواسم العدد n الموجبة.

مثال : احسب :

$$\begin{aligned} & \sigma(10), \sigma(8), \sigma(4), \sigma(2) \\ & , \tau(10), \tau(8), \tau(4), \tau(2) \end{aligned}$$

الحل :

قواسم العدد 2 الموجبة هي : 2,1.

ومنه فإن :

$$\cdot \sigma(2) = 3 \quad , \quad \tau(2) = 2$$

قواسم العدد 4 الموجبة هي : 4,2,1.

ومنه فإن :

$$\cdot \sigma(4) = 7 \quad , \quad \tau(4) = 3$$

قواسم العدد 8 الموجبة هي : 8,4,2,1.

ومنه فإن :

$$\cdot \sigma(8) = 15 \quad , \quad \tau(8) = 4$$

وأخيراً قواسم العدد 10 الموجبة هي : 10,5,2,1.

ومنه فإن :

$$\cdot \sigma(10) = 18 \quad , \quad \tau(10) = 4$$

ملحوظة :

لاحظ أن الدالتين τ, σ دالتان غير ضربيتين تماماً لأنه على سبيل المثال :

$$4 = \tau(8) \neq \tau(2)\tau(4) = (2)(3) = 6$$

كما أن :

$$15 = \sigma(8) \neq \sigma(2)\sigma(4) = (3)(7) = 21$$

بعض خواص الدوال العددية :

تمهيدية :

إذا كانت f, g دالتين عدديتين فإن :

$$\sum_{\substack{d|m \\ e|n}} f(d)g(e) = \left(\sum_{d|m} f(d) \right) \left(\sum_{e|n} g(e) \right)$$

البرهان :

لنفرض أن

$$e_1, e_2, \dots, e_t \quad \text{و} \quad d_1, d_2, \dots, d_s$$

هي جميع قواسم العددين n, m الموجبة على الترتيب .

لدينا الآن :

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{d|m \\ e|n}} f(d)g(e) &= \sum_{\substack{j=1, \dots, s \\ k=1, \dots, t}} f(d_j)g(e_k) \\ &= \sum_{j=1, \dots, s} f(d_j)g(e_1) + \dots + \sum_{j=1, \dots, s} f(d_j)g(e_t) \end{aligned}$$

(خاصية توزيع الضرب على الجمع)

$$\begin{aligned} &= \left(\sum_{j=1}^s f(d_j) \right) \left(\sum_{k=1}^t g(e_k) \right) \\ &= \left(\sum_{d|m} f(d) \right) \left(\sum_{e|n} g(e) \right) \end{aligned}$$

مبرهنة :

إذا كانت g دالة ضرיבية فإن الدالة $f(n) = \sum_{d|n} g(d)$ دالة ضرיבية أيضاً.

البرهان :

لنفرض أن $f(mn) = \sum_{d|mn} g(d)$ حيث إن $m, n \in \mathbb{Z}^+$.

$$f(mn) = \sum_{d|mn} g(d)$$

وبالتالي فإنه يوجد عدوان صحيحان وحيدان d_1, d_2 بحيث إن :

$$d_1 d_2 = mn, \quad (d_1, d_2) = 1, \quad d_2 | n, \quad d_1 | m$$

وعليه فإن :

$$\begin{aligned} f(mn) &= \sum_{\substack{d_1|m \\ d_2|n}} g(d_1 d_2) \\ &= \sum_{\substack{d_1|m \\ d_2|n}} g(d_1)g(d_2) \end{aligned}$$

(لأن g دالة ضريبة)

$$\begin{aligned} &= \sum_{d_1|m} g(d_1) \sum_{d_2|n} g(d_2) \\ &= f(m)f(n) \end{aligned}$$

إذن ، f دالة ضريبة .

نتيجة :

الدالتان σ, τ ضربيتان .

البرهان :

من الواضح أن $\sigma(n) = n, \tau(n) = 1$ دالتان ضربيتان .

$$\tau(n) = \sum_{d|n} f(d) = \sum_{d|n} 1$$

وبما أن

وأن

$$\sigma(n) = \sum_{d|n} g(d) = \sum_{d|n} d$$

وبالتالي نجد أن σ , τ ضربتان.

مبرهنة :

إذا كانت f دالة ضربية وكانت n_1, n_2, \dots, n_r أعداد صحيحة موجبة أولية نسبياً مثنى مثنى فإن :

$$f(n_1 n_2 \dots n_r) = f(n_1) f(n_2) \dots f(n_r)$$

البرهان :

باستخدام الاستقراء الرياضي على r .

خطوة الأساسية :

بما أن f دالة ضربية وأن $1 = f(n_1, n_2)$ فإن

$$f(n_1 n_2) = f(n_1) f(n_2)$$

إذن ، العبارة صحيحة عند $r=2$.

خطوة الاستقراء :

لنفرض أن العبارة صحيحة عندما يكون $r=k$. والمطلوب هو إثبات صحة العبارة عندما يكون $r=k+1$ بما أن

$$(n_1 n_2 \dots n_k, n_{k+1}) = 1$$

فإن :

$$f(n_1 n_2 \dots n_k n_{k+1}) = f(n_1 n_2 \dots n_k) f(n_{k+1})$$

وباستخدام فرضية الاستقراء لدينا :

$$f(n_1 n_2 \dots n_k) = f(n_1) f(n_2) \dots f(n_k)$$

إذن ،

$$f(n_1 n_2 \dots n_k n_{k+1}) = f(n_1) f(n_2) \dots f(n_k) f(n_{k+1})$$

أي أن العبارة صحيحة عندما $r=k+1$

نتيجة :

إذا كانت f دالة ضريبية وكان $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_t^{k_t}$ فإن

$$f(n) = f(p_1^{k_1}) f(p_2^{k_2}) \dots f(p_t^{k_t})$$

البرهان :

بما أن الأعداد $p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_t^{k_t}$ أولية نسبياً مثنى مثنى فإننا نحصل على النتيجة المطلوبة بتطبيق المبرهنة السابقة.

مبرهنة :

إذا كان $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_t^{k_t}$ فإن :

$$\tau(n) = (k_1 + 1)(k_2 + 1) \dots (k_t + 1) \quad (أ)$$

$$\sigma(n) = \frac{p_1^{k_1+1} - 1}{p_1 - 1} \dots \frac{p_t^{k_t+1} - 1}{p_t - 1} \quad (ب)$$

البرهان :

لاحظ أن جميع قواسم العدد $p_i^{k_i}$ الموجبة هي :

$$1, p_i, p_i^2, \dots, p_i^{k_i-1}, p_i^{k_i}$$

وعدد هذه القواسم هو $(k_i + 1)$

أما مجموعها فهو :

$$1 + p_i + p_i^2 + \dots + p_i^{k_i}$$

وهذا المجموع عبارة عن مجموع متتالية هندسية حدها الأول 1 وحدها الأخير $p_i^{k_i}$ ونسبتها p_i

وعليه فإن مجموعها يساوي :

$$\cdot \frac{p_i^{k_i+1} - 1}{p_i - 1}$$

ولذا فإن :

$$\tau(p_i^{k_i}) = (k_i + 1)$$

وأن

$$\cdot 1 \leq i \leq t \quad \sigma(p_i^{k_i}) = \frac{p_i^{k_i+1} - 1}{p_i - 1}$$

وبما أن σ دالتان ضربيتان فمن النتيجة السابقة نحصل على الصيغة المطلوبة لكل من $\sigma(n), \tau(n)$

مثال : إذا كان $n = 200 = 2^3 \times 5^2$ فإن :

$$\tau(n) = (3+1)(2+1) = 12$$

وإن

$$\cdot \sigma(n) = \frac{2^4 - 1}{2 - 1} \times \frac{5^3 - 1}{5 - 1} = 465$$

التمارين

السؤال الأول : جد n بحيث أن $\tau(10n) = 10$.

السؤال الثاني : جد جميع الأعداد الصحيحة الموجبة n التي تحقق كل مما يلي :

$$(1) \quad \sigma(n) = 12$$

$$(2) \quad \sigma(n) = 18$$

$$(3) \quad \sigma(n) = 52$$

الأعداد التامة

Perfect Numbers

تعريف :

ليكن n عدداً صحيحاً موجباً نقول إن n عدد تام (perfect number) إذا كان

$$\sigma(n) = 2n$$

، ونقول إن n عدد زائد (abundant number) إذا كان

$$\sigma(n) > 2n$$

ونقول إن n عدد ناقص (deficient number) إذا كان

$$\sigma(n) < 2n$$

مثال :

العدد 12 عدد زائد لأن :

$$\sigma(12) = \sigma(2^2 \times 3) = \frac{2^3 - 1}{2 - 1} \times \frac{3^2 - 1}{3 - 1} = 28 > 2(12)$$

مثال :

العدد 14 عدد ناقص لأن :

$$\sigma(14) = \sigma(2 \times 7) = \frac{2^2 - 1}{2 - 1} \times \frac{7^2 - 1}{7 - 1} = 24 < 2(14)$$

مثال :

العدان 6,28 تامان لأن :

$$\sigma(6) = \sigma(2 \times 3) = \sigma(2)\sigma(3) = 3 \times 4 = 2 \times 6$$

$$\sigma(28) = \sigma(4 \times 7) = \sigma(4)\sigma(7) = 7 \times 8 = 2 \times 28$$

مبرهنة :

ليكن m عدداً زوجياً . عندئذ ، m عدد تام إذا وفقط إذا كان

$$m = 2^n (2^{n+1} - 1)$$

حيث إن $2^{n+1} - 1$ عدد أولي .

البرهان :

نفرض أولاً أن $p = 2^{n+1} - 1$ حيث إن $m = 2^n (2^{n+1} - 1)$ عدد أولي .

لدينا الآن :

$$\sigma(m) = \sigma(2^n p) = \sigma(2^n) \sigma(p) = (2^{n+1} - 1)(p + 1) = (2^{n+1} - 1)2^{n+1} = 22^n (2^{n+1} - 1) = 2m$$

وبالتالي فإن m عدد تام .

وللبرهان على العكس :

نفرض أن m عدد زوجي تام . بما أن m عدد زوجي فإننا نستطيع كتابته على الصورة :
حيث إن $n > 0$ ، b عدد فردي . وبما أن m عدد تام فإن :

$$2^{n+1} b = 2m = \sigma(2^n) \sigma(b) = (2^{n+1} - 1) \sigma(b)$$

. $(2^{n+1} - 1) \sigma(b)$ يقسم 2^{n+1} ومنه فإن

وحيث أن

$$(2^{n+1} - 1, 2^{n+1}) = 1$$

فإننا نستنتج من تمهدية أقليدس أن :

$$2^{n+1} | \sigma(b)$$

إذن ، يوجد عدد صحيح c بحيث يكون :

$$\sigma(b) = 2^{n+1} c$$

ولذا فإن :

$$2^{n+1}b = (2^{n+1} - 1)2^{n+1}c$$

. أَيْ أَنْ:

$$b = (2^{n+1} - 1)c$$

$$\therefore m = 2^n b = 2^n (2^{n+1} - 1)c . \text{ وَمِنْهُ فَإِنْ:}$$

سُبْرَهُنَ الْآنَ عَلَى أَنْ c = 1 .

إِذَا كَانَ $c > 1$ فَإِنَّ لِلْعَدْدِ b ثَلَاثَ قَوَاسِمٍ عَلَى الْأَقْلَى وَهِيَ $b, c, 1$ وَهَذَا يُؤْدِي إِلَى أَنْ :

$$\sigma(b) \geq b + c + 1 = (2^{n+1} - 1)c + c + 1 = 2^{n+1}c + 1 > 2^{n+1}c = \sigma(b)$$

وَهَذَا تَنَاقُضٌ . إِذْنَ $c = 1$.

وَبِالْتَّالِي فَإِنْ :

$$\therefore m = 2^n b = 2^n (2^{n+1} - 1)$$

وَإِنْ :

$$\therefore \sigma(2^{n+1} - 1) = 2^{n+1}$$

سُبْرَهُنَ أَخِيرًا عَلَى أَنْ 1 - 2^{n+1} عَدْدٌ أَوْلَى .

إِذَا فَرَضْنَا أَنْ $1 - 2^{n+1}$ عَدْدٌ مُؤْلَفٌ فَإِنَّا نَسْتَطِيعُ إِيجَادُ عَدْدٍ k بِحِيثُ إِنْ :

$$1 < k < 2^{n+1} - 1 , \quad k | (2^{n+1} - 1)$$

وَمِنْهُ فَإِنْ :

$$2^{n+1} = \sigma(2^{n+1} - 1) \geq 2^{n+1} - 1 + k + 1 > 2^{n+1}$$

وَهَذَا تَنَاقُضٌ . وَبِالْتَّالِي فَإِنْ :

$$m = 2^n (2^{n+1} - 1)$$

حِيثُ إِنْ $1 - 2^{n+1}$ أَوْلَى .

تعريف :

إذا كان k عدداً صحيحاً موجباً فإننا نسمى العدد $1 - 2^k$ بعدد مرسين (Mersenne number) ونرمز له بالرمز M_k .

مبرهنة :

إذا كان p أولياً فردياً فإن أي قاسم أولي لعدد مرسين M_k يكون على الصورة $1 + 2kp$ حيث إن $k \geq 1$.

البرهان :

لنفرض أن q عدد أولي بحيث إن $q | M_k$. بإستخدام مبرهنة فيرما الصغرى لدينا :

وبما أن $1 - q$ فإن :

$$\cdot (2^p - 1, 2^{q-1} - 1) > 1$$

$$(2^p - 1, 2^{q-1} - 1) = 2^{(p,q-1)} - 1$$

إذن $1 > 1$. أي أن :

$$(p, q-1) > 1$$

وعليه فإن $p | (q-1)$ ومنه $(p, q-1) = p$

إذن يوجد عدد صحيح m بحيث يكون $q = mp+1$

وبما أن q فردي فيجب أن يكون m زوجياً.

أي أن $k \geq 1$ ، $m = 2k$

وبالتالي فإن : $k \geq 1$ ، $q = 2kp+1$

مثال :

أثبتت أن العدد $M_{13} = 8191$ عدد أولي .

الحل :

بما أن $\sqrt{8191} < 91$ فإنه يكفي أن نختبر الأعداد الأولية التي هي أقل من 91 والتي تكتب على الصورة : $26k+1$. وهذه الأعداد هي : 79, 53 . ولكن $M_{13} \nmid 79$ ، $M_{13} \nmid 53$ ، وبالتالي فإن M_{13} أولي .

التمارين

السؤال الأول :

إذا كان p, q عددين أوليين بحيث إن $pq \neq 6$ فأثبتت أن pq عدد ناقص .

السؤال الثاني :

جد قيم k التي تجعل العدد $7 \times 5^k \times 3$ زائداً.

دالة أويلر

Eulers Function

سبق أن قدمنا دالة أويلر ورمزنا لها بالرمز φ وكذلك عرفنا $\varphi(n)$ على أنه عدد أعداد أي نظام رواسب مختزل قياس n . وهذا يساوي أيضاً عدد الأعداد التي هي أقل من n أو تساويه وأولية نسبياً مع n .

تمهيدية :

$$\varphi(n) = n - 1 \quad \text{إذا وفقط إذا كان } n \text{ عدداً أولياً .}$$

البرهان :

لنفرض أن n عدد أولي . إن جميع الأعداد $1, 2, \dots, n-1$ أولية نسبياً مع n وبالتالي فإن $\varphi(n) = n - 1$

وبالعكس

إذا فرضنا أن $\varphi(n) = n - 1$ وأن n عدد مؤلف فإنه يوجد قاسم d للعدد n بحيث إن $1 < d < n$ ، $(n,d)=d$. ومنه نستطيع أن نستنتج أنه يوجد على الأقل عدد من بين الأعداد $1, 2, \dots, n-1$ ليس أولياً نسبياً مع n وبالتالي فإن $\varphi(n) \leq n - 2$ وهذا تناقض .

تمهيدية :

إذا كان p عدداً أولياً وكان k عدداً صحيحاً موجباً فإن :

$$\varphi(p^k) = p^k - p^{k-1}$$

البرهان :

لنفرض أن $A = \{1, 2, \dots, p^k\}$ عندئذ ،

$$\varphi(p^k) = \left| \{t \in A : (t, p) = 1\} \right|$$

لاحظ أن $p | t$ إذا وفقط إذا كان $(t, p^k) > 1$

ولذا فإن

$$\varphi(p^k) = p^k - \left| \{t \in A : p^k | t\} \right|$$

لكن إذا كان $p | t$ فإن $t = pn$ وحيث إن $1 \leq t \leq p^k$

فهذا يعني أن $1 \leq n \leq p^{k-1}$

إذن ، وبالتالي $\left| \{t \in A : p | t\} \right| = p^{k-1}$

$$\varphi(p^k) = p^k - p^{k-1}$$

مثال :

. احسب $\varphi(125)$

الحل :

$$\begin{aligned} \varphi(125) &= \varphi(5^3) = 5^3 - 5^2 \\ &= 125 - 25 = 100 \end{aligned}$$

تمهيدية :

إذا كان n, m عددين أوليين نسبياً فإن

$$\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$$

أي أن φ ضريبة .

البرهان :

ليكن

$$A = \{a_1, a_2, \dots, a_{\varphi(m)}\}$$

$$B = \{b_1, b_2, \dots, b_{\varphi(n)}\}$$

نظامي رواسب مختزلين قياس n, m على الترتيب ولتكن

$$C = \{c_1, c_2, \dots, c_{\varphi(mn)}\}$$

نظام رواسب مختزل قياس mn .

سنبرهن على أن $|A \times B| = |C|$.

وذلك بتعریف دالة $f : A \times B \rightarrow C$ وإثبات أنها تقابل .

ليكن (a_i, b_j) عنصراً ينتمي إلى $A \times B$. حسب مبرهنة الباقي الصينية يوجد عدد x_0 يحقق
النظام :

$$x_0 \equiv a_i \pmod{m}$$

$$x_0 \equiv b_j \pmod{n}$$

لاحظ أن

$$(x_0, m) = 1$$

$$(x_0, n) = 1$$

ومن ثم فإن $f(x_0, mn) = 1$. وبالتالي نجد أن x_0 يطابق عدداً وحيداً قياس mn من المجموعة C ول يكن c_t .

نعرف الآن :

$$f(a_i, b_j) = c_t$$

للبرهان على أن f أحادية نفرض أن

$$f(a_r, b_s) = f(a_i, b_j) = c_t$$

عندئذ ،

$$a_r \equiv c_t \pmod{m}$$

$$a_i \equiv c_t \pmod{m}$$

$$\text{ولذا فإن } a_i \equiv a_r \pmod{m}$$

وبما أن A مجموعة جزئية من نظام رواسب Tam قياس m فإن $a_i = a_r$. وبالمثل ، يمكن إثبات أن $b_j = b_s$

$$\text{وبالتالي فإن } (a_i, b_j) = (a_r, b_s)$$

أي أن f أحادية .

بقي أن ثبتت أن f شاملة ولهذا الغرض نفرض أن $c_s \in C$

$$\text{بما أن } f(c_s, mn) = 1$$

$$(c_s, m) = 1 , (c_s, n) = 1$$

وبالتالي فإنه يوجد عنصران وحيدان

$$b_j \in B , a_i \in A$$

بحيث إن :

$$a_i \equiv c_s \pmod{m}$$

$$a_j \equiv c_s \pmod{n}$$

إذن ، $f[a_i, b_j] = c_s$. وبالتالي فإن f شاملة.

ومن ثم فإن f تقابل . ونخلص إلى أن $|A \times B| = |C|$

أي أن :

$$\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$$

مبرهنة :

ليكن n عدداً صحيحاً أكبر من 2 ولتكن $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_t^{k_t}$

هو تحليل n إلى قوى عوامله الأولية . عندئذ ،

$$\varphi(n) = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_t}\right)$$

البرهان:

نجد أنه لكل $i=1,2,\dots,t$ لدينا

$$\varphi(p_i^{k_i}) = p_i^{k_i} - p_i^{k_{i-1}} = p_i^{k_i} \left(1 - \frac{1}{p_i}\right)$$

وبما أن φ دالة ضريبية فإن :

$$\varphi(n) = \varphi(p_1^{k_1})\varphi(p_2^{k_2})\dots\varphi(p_t^{k_t})$$

$$= p_1^{k_1} \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) p_2^{k_2} \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \dots p_t^{k_t} \left(1 - \frac{1}{p_t}\right)$$

$$= n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_t}\right)$$

وهو ما نود برهانه .

مثال:

. احسب $\varphi(360)$

الحل :

$$\varphi(360) = \varphi(2^3 \cdot 3^2 \cdot 5) = 360 \left(1 - \frac{1}{2}\right) \left(1 - \frac{1}{3}\right) \left(1 - \frac{1}{5}\right) = 96$$

مثال :

. احسب $\varphi(151200)$

الحل:

$$\begin{aligned} \varphi(151200) &= \varphi(2^5 \cdot 3^3 \cdot 5^2 \cdot 7^1) \\ &= 151200 \left(1 - \frac{1}{2}\right) \left(1 - \frac{1}{3}\right) \left(1 - \frac{1}{5}\right) \left(1 - \frac{1}{7}\right) \\ &= 34560 \end{aligned}$$

مبرهنة :

. $n \geq 1$ لكل $n = \sum_{d|n} \varphi(d)$

البرهان:

سأقدم برهانين لهذه المبرهنة .

البرهان الأول:

لنفرض أن $S = \{1, 2, \dots, n\}$. لكل قاسم d من قواسم n دع :

$$A(d) = \{k : (k, n) = d, 0 < k \leq n\}$$

. من الواضح أن $\{A(d)\}$ تجزئ للمجموعة S ومنه نجد أن

$$\cdot \sum_{d|n} |A(d)| = n$$

$$\text{الآن : } (k,n)=d \text{ إذا وفقط إذا كان } \frac{k}{d}, \frac{n}{d} \text{ يساويان 1}$$

: وكذلك :

$$\cdot 0 < \frac{k}{d} \leq \frac{n}{d} \text{ إذا وفقط إذا كان } 0 < k \leq n$$

وبناء على ذلك إذا وضعنا $q = \frac{k}{d}$ فإننا نجد تقابلًا بين عناصر (d) وبين الأعداد الصحيحة q التي

$$\cdot \left(q, \frac{n}{d} \right) = 1 , \quad 0 < q \leq \frac{n}{d} : \text{تحقق}$$

ولكن عدد هذه الأعداد q هو $\varphi\left(\frac{n}{d}\right)$ وعليه فإن

$$\cdot |A(d)| = \varphi\left(\frac{n}{d}\right)$$

وبالتالي فإن :

$$\cdot \sum_{d|n} \varphi(d) = \sum_{d|n} \varphi\left(\frac{n}{d}\right) = n$$

البرهان الثاني :

لنفرض أن $f(n) = \sum_{d|n} \varphi(d)$. وبما أن φ دالة ضريبية فإن f دالة ضريبية أيضًا. لنفرض الآن أن

$$n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_t^{k_t} \text{ هو تحليل } n \text{ إلى قوى عوامله الأولية.}$$

الآن :

$$f(p_i^{k_i}) = \sum_{d|p_i^{k_i}} \phi(d) = \phi(1) + \phi(p_i) + \phi(p_i^2) + \dots + \phi(p_i^{k_i}) \\ = 1 + (p_i - 1) + (p_i^2 - p_i) + (p_i^3 - p_i^2) + \dots + (p_i^{k_i} - p_i^{k_i-1}) = p_i^{k_i}$$

وبالتالي فإن :

$$\cdot \sum_{d|n} \phi(d) = f(n) = f(p_1^{k_1})f(p_2^{k_2}) \dots f(p_t^{k_t}) = p_1^{k_1}p_2^{k_2} \dots p_t^{k_t} = n$$

مثال يوضح البرهان الأول :

. $n=14$. لأخذ

لدينا المجموعات التالية :

$$A(1) = \{1, 3, 5, 9, 11, 13\}$$

$$A(2) = \{2, 4, 6, 8, 10, 12\}$$

$$A(7) = \{7\}$$

$$A(14) = \{14\}$$

وعدد عناصر هذه المجموعات :

$$|A(1)| = \phi(14) = 6$$

$$|A(2)| = \phi(7) = 6$$

$$|A(7)| = \phi(2) = 1$$

$$|A(14)| = \phi(1) = 1$$

وبالتالي فإن :

$$\cdot \sum_{d|n} \phi(d) = \phi(1) + \phi(2) + \phi(7) + \phi(14) = 14$$

مبرهنة :

إذا كان $n > 1$ عدداً صحيحاً وكان $\{a_1, a_2, \dots, a_{\varphi(n)}\}$ نظام رواسب مختلف قياس n فإن:

$$\sum_{k=1}^{\varphi(n)} a_k \equiv \frac{1}{2} n \varphi(n) \pmod{n}$$

البرهان :

لكل $1 \leq i \leq \varphi(n)$ يوجد عدد $1 \leq b_i < n$ بحيث يكون

$$a_i \equiv b_i \pmod{n}$$

وبما أن $(b_i, n) = 1$ نجد أن $(a_i, n) = 1$. كذلك لاحظ أن $(b_i, n) = 1$ إذا وفقط إذا كان $(n - b_i, n) = 1$

إذن ،

$$\sum_{i=1}^{\varphi(n)} b_i = \sum_{i=1}^{\varphi(n)} (n - b_i) = \varphi(n)n - \sum_{i=1}^{\varphi(n)} b_i$$

وهذا يقتضي :

$$\sum_{i=1}^{\varphi(n)} b_i = \frac{n \varphi(n)}{2}$$

ولكن

$$\sum_{i=1}^{\varphi(n)} b_i = \sum_{i=1}^{\varphi(n)} a_i \pmod{n}$$

ومن ثم فإن

$$\sum_{i=1}^{\varphi(n)} a_i \equiv \frac{n \varphi(n)}{2} \pmod{n}$$

التمارين

السؤال الأول :

أثبت أن $\varphi(2n) = 2\varphi(n)$ إذا كان n فردياً ، وأن $\varphi(2n) = \varphi(n)$ إذا كان n زوجياً .

السؤال الثاني :

جد جميع قيم n التي تحقق $\varphi(n) = 16$.

السؤال الثالث :

جد جميع قيم x بحيث يكون 4 لا يقسم $\varphi(x)$.