תורת המספרים

מאיה פרבר ברודסקי

סיכומי ההרצאות של פרופ' דורון פודר, סמסטר ב' תשפ"א, אוניברסיטת תל אביב.

תוכן עניינים

2	וו יונמטיקוז בטיטיונ של השלמים	Λ 1
2		1
2	2	2
4	1. משוואות דיופנטיות לינאריות	3
5	אשוניים והמשפט היסודי של האריתמטיקה	ר 2
6	2. משפט המספרים הראשוניים	1
9	ונגרואנציות	3 ק
9	$\dots \dots \dots \dots \dots \dots$ חוג השלמים מודולו n זו.	1
11	בורת ההפיכים ושורשים פרימיטיביים	٦ 4
11		
12		2
13	·	5 ك
13		1
15		2
	צפנה ומבחני ראשוניות	6 ה
	RSA הצפנת 6.	
	מבחני ראשוניות	2
	למה של הנזל	
	יברים משולבים וקירובים דיופנטיים	
19	·	
22	יכומי ריבועים	
	כומי דיבועים	
22		
24	•	
24	משוואת פל	.2

1 אריתמטיקה בסיסית של השלמים

1.1 חלוקה עם שארית

x את הערך השלם של $x = \min\{n \in \mathbb{Z} \mid n \leq x\}$ נסמן, $x \in \mathbb{R}$ את הערך הערך $x \in \mathbb{R}$

הוכחה: נגדיר $\lfloor \frac{b}{a} \rfloor = q$ וכן r=b-qa. כמובן מתקיים p=a+r נותר להוכיח p=a+r ויחידות. p=a+r מתקיים p=a+r מאי השוויון p=a+r נובע p=a+r כלומר p=a+r מאי השוויון נובע p=a+r נובע p=a+r כלומר p=a+r מאי השוויון נובע p=a+r נובע p=a+r כלומר p=a+r מאי השוויון p=a+r בסך הכל, p=a+r נובע p=a+r ולכן p=a+r כלומר p=a+r בסך הכל, p=a+r בסך הכל, p=a+r

עבור יחידות, נניח r-r'=(b-qa)-(b-q'a)=(q'-q) אז $0\leq r'< a$ עם b=q'a+r' כלומר r-r'=(b-qa)-(b-q'a)=(q'-q) אז $0\leq r'< a$ עם b=q'a+r' כלומר r-r'=a של $a\leq r$ מקבלים $a\leq r$ מקבלים $a\leq r$ (כ' $a\leq a$ ולכן $a\leq r$ (כ' $a\leq a$) ולכן $a\leq a$ וקיבלנו יחידות.

gcd־1 מחלקים ו־1.2

.ac=b נסמן $a\mid b$ נסמן $a\mid b$ אם $a\mid b$ מחלק את b כלומר אם קיים $a,b\in\mathbb{Z}$ כך של $a,b\in\mathbb{Z}$

טענה 1.4 תכונות בסיסיות

- $n=1\cdot n$ כי $n\in\mathbb{Z}$ לכל $1\mid n$.1
 - $0 = 0 \cdot n$ כי $n \mid 0$.2
- m
 eg n = 0 לכל n = 0 לכל n + 0 לכל n + 0 לכל n + 0
- $|a| \geq 1$ כלומר $c \neq 0$ (אז $b \neq 0$ אם $b \neq 0$ (אז a|b| בו אז ac = b כד של ac = b כדים כך של ac = b כלומר ac = b כלומר ac = b (אכן ac = b כלומר ac = b כלומר ac = b (אכן ac = b כלומר ac = b כלומר ac = b (אכן ac = b כלומר ac = b כלומר ac = b (אכן ac = b כלומר ac = b כלומר ac = b (אכן ac = b)
- ולכן $\alpha n=a, \beta n=b$ וגם $\alpha, \beta\in\mathbb{Z}$ אז n+a+yb לכל n+a+yb ולכל n+a+yb וגם n+a+yb ולכן n+a+yb ולכן n+a+yb ולכן n+a+yb

 ± 1 טענה 1.6 יחידות ה \gcd הוא יחיד עד כדי כפל בהפיך, כלומר

 $D_1 = -D_2$ או $D_1 = D_2$ ולכן $D_1 \mid D_2, D_2 \mid D_1$ אז $D_1 \mid D_2, D_2 \mid D_1$ או D_1, D_2 הוכחה: אם

 \gcd שניהם 0 לא לא $a,b\in\mathbb{Z}$ לכל קיום 1.7 משפט

הוכחה: נתבונן בקבוצה $I=\{xa+yb\mid x,y\in\mathbb{Z}\}$. נשים לב כי I סגורה לחיבור ולכפל בסקלר שלם, כלומר $mi\in I$ אז $i\in I, m\in\mathbb{Z}$ אם $i\in I, m\in\mathbb{Z}$ אז $i\in I, i\in I$ אז $i\in I, m\in\mathbb{Z}$

אכן, אם $i_1+i_2=(x_1+x_2)\,a+(y_1+y_2)\,b\in I$ אז $i_1=x_1a+y_1b,i_2=x_2a+y_2b$ אכן, אם אכן, אם $mi=mxa+mby\in I$ אז $i=xa+yb,m\in\mathbb{Z}$ ואם

 $i\in I$ יהי $i\in I$ הוא כפולה של $i\in I$ יהי $i\in I$ ונחלק בI יש מספרים חיוביים, יהי $D\in I$ החיובי המינימלי בI. נטען שכל I הוא כפולה של I. יהי I ונחלק אותו עם שארית בI כאשר I בומכאן גם I בו I יהי המינימלי בI וכן I בו I וכן I בו I הוא החיובי המינימלי בI ולכן I בו I כלומר I כפולה של I בו I ונחלק המינימלי בI ונחלק בו I בו I הוא החיובי המינימלי בI ולכן I בו I כלומר I כפולה של I

כעת נראה $D=\gcd(a,b)$ הוא מחלק משותף כי $a,b\in I$ ולכן כפי שהראינו שניהם כפולה של $D=\gcd(a,b)$ הוא מקסימלי כי אם $a,b\in I$ אז $a,b\in I$ לכל $a,b\in I$ ולכן מחלק כל איבר ב $a,b\in I$ אז $a,b\in I$ לכל $a,b\in I$ ולכן מחלק כל איבר בו ובפרט את מקסימלי כי אם מקסימלי כי אם מחלק משותף מחלק מחלק משותף מחלק מודים מחלק משותף מחלק מודים מחלק משותף מודים מודים מודים מודים מחלק משותף מודים מודי

 $\gcd(a,b)=xa+yb$ מסקנה 1.8 הלמה של בזו לכל $a,b\in\mathbb{Z}$ לא שניהם $a,b\in\mathbb{Z}$ כך

$$D=\gcd\left(a,b
ight)\in I=\left\{xa+yb\mid x,y\in\mathbb{Z}
ight\}$$
 הוכחה: נובע ישירות מההוכחה, בחרנו

הערה 1.9 חוגים קומטטיביים כלליים $\mathbb Z$ היא דוגמה לחוג קומטטיבי עם יחידה, מבנה אלגברי שמקיים את $\mathbb F[x]$ חוג הפולינומים מעל שדה $\mathbb F[x]$ חוג הפולינומים מעל שדה של אקסיומות השדה פרט לקיום הופכי כפלי. דוגמאות נוספות הן $\mathbb F[x]$ חוג הפולינומים מעל אוס. $\mathbb Z[i]=\{a+bi\mid a,b\in\mathbb Z\}$

אלגוריתם 1.10 אוקלידס לחישוב \gcd בהינתן בהינתן בהינתן בהינתן אוקלידס לחישוב שארית שוב ושוב:

$$a = q_1b + r_1 \qquad 0 < r_1 < b$$

$$b = q_2r_1 + r_2 \qquad 0 < r_2 < r_1$$

$$r_1 = q_3r_2 + r_3 \qquad 0 < r_3 < r_2$$

$$\vdots$$

$$r_{k-2} = q_kr_{k-1} + r_k \qquad 0 < r_k < r_{k-1}$$

$$r_{k-1} = q_{k+1}r_k + 0$$

 $.r_k$ אוא \gcd היוא אפס, ואז ה־מקבלים עוצרים כאשר מקבלים שארית

c>0 צעדים עבור $c\cdot\log\left(\min\left\{a,b\right\}\right)$ איותר לכל היותר תמיד עוצר, אחרי למצוח האלגוריתם האלגוריתם המיד עוצר, אחרי לכל היותר בזו. נכונות האלגוריתם האלגוריתם לומר קבוע. הוא מספק גם דרך למצוא את מקדמי בזו. קבוע. הוא מחזיר את התוצאה הנכונה, כלומר $r_k=\gcd\left(a,b\right)$

הוכחה: מתקיים להגיע לאפס, זו סדרה יורדת של שלמים חיוביים ולכן חייבים להגיע לאפס, כלומר $\cdots < r_2 < r_1 < b$ מתקיים לעצור. את הסיבוכיות לא הוכחנו בכיתה.

על מנת להראות נכונות נראה שאם a=qb+r אז a=qb+r אכן, לשני הזוגות אותם מחלקים. $d\mid ab+r=a,d\mid b$ אז $d\mid r,d\mid b$ אז $d\mid a-qb=r,d\mid b$ אז $d\mid a,b$ כעת, נשתמש בכך עבור הaים ונקבל

$$\gcd(a,b) = \gcd(b,r_1) = \gcd(r_1,r_2) = \dots = \gcd(r_{k-1},r_k) = \gcd(r_k,0) = r_k$$

כדי למצוא את מקדמי בזו מהאלגוריתם, נכתוב בצורה איטרטיבית את השאריות כקומבינציות לינאריות

$$r_1 = a - q_1 b$$

$$r_2 = b - q_2 r_1 = b - q_2 (a - q_1 b) = -q_2 a + (1 + q_2 q_1) b$$

$$\vdots$$

$$r_k = \gcd(a, b) = \dots$$

 $\gcd\left(a,b
ight)=\pm 1$ אם זרים אם $a,b\in\mathbb{Z}$ 1.12 הגדרה

1.3 משוואות דיופנטיות לינאריות

הגדרה 1.13 משוואה דיופנטית זו משוואה עם נעלמים שמחפשים עבורה פתרונות בשלמים.

פתרון משוואה דיופנטית לינארית במשתנה אחד יהיו $a,b\in\mathbb{Z}$, יש פתרון לינארית במשתנה אחד יהיו a+b=0 אם ורק אם a+b=0 פתרון יחיד a+b=0, אלא אם a+b=0 ואז יש אינסוף פתרונות.

פתרון משוואה דיופנטית לינארית בשני משתנים יהיו ax+by=c, יש פתרון לax+by=c אם ורק אם ורק אם ax+by=c, יש פתרון משוואה דיופנטית לינארית בשני משתנים יהיו ax+by=c וב $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ זאת כי ראינו $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ וב $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ זאת כי ראינו $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ אז אם $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ וב $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ שלו. נניח כי אכן $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ אז אם $ax+by\mid x,y\in\mathbb{Z}$ פתרון פרטי (ניתן למצוא לדוגמה מהלמה של בזו) אז קבוצת שלו. נניח כי אכן ax+by=c אז אם ax+by=c פתרון פרטי (ניתן למצוא לדוגמה מהלמה של בזו) אז קבוצת הפתרונות היא

$$\left\{ \left(x_0 - \frac{b}{\gcd(a,b)} k, y_0 + \frac{a}{\gcd(a,b)} k \right) \mid k \in \mathbb{Z} \right\}$$

. $\Delta x=-rac{b}{a}\Delta y$ ואז $a\Delta x=-b\Delta y$ ולכן $a(x_1-x_2)+b(y_1-y_2)=0$ אז $ax_1+by_1=c, ax_2+by_2=c$ ואז הוכחה: נניח a',b' ואז $a=a'\cdot\gcd(a,b),b=b'\cdot\gcd(a,b)$ ואז קורה a',b' אם ורק אם a'=a' בלומר a'=a' באם ואז a'=a' לאיזשהו a'=a' לאיזשהו a'=a' בלומר a'=a' בלומר a'=a' לאיזשהו a'=a' לאיזשהו a'=a' בלומר בלומר

2 ראשוניים והמשפט היסודי של האריתמטיקה

 $\pm 1, \pm p$ עם $p \in \mathbb{N}$ עם המחלקים שלו אם המחלקים עם $p \in \mathbb{N}$ עם $p \in \mathbb{N}$

 $p\mid b$ או $p\mid a$ אז $p\mid ab$ אז $p\mid ab$ אם $p\mid ab$ רמה $p\mid ab$ או $p\mid a$ או למה 2.2 אוקלידס יהיו

הערה 2.3 באופן כללי, בחוג קומטטיבי עם יחידה איבר x נקרא ראשוני אם הוא מקיים את התכונה של הלמה, ואיבר x נקרא אי פריק אם הוא מתחלק רק בעצמו או בהפיכים בחוג. איבר ראשוני הוא תמיד אי פריק, אבל ההפך לא תמיד נכון (בשלמים כן, זו בדיוק הלמה של אוקלידס).

. משפט 2.4 היסודי של האריתמטיקה כל $n\in\mathbb{N}$ נתון באופן יחיד (עד כדי שינוי סדר) משפט 2.4 משפט

הוכחה: קיום: באינדוקציה על n, 2 = n ברור ועבור הצעד נניח שהטענה נכונה לכל n = 2, אז $k \leq m \leq n-1$ בור $k \neq 1, n$ וכן $k \neq 1, n$ וכן $k \neq k \leq m-1$ וכן $k \leq m \leq n-1$ עבור $k \neq 1, n$ אם $k \neq 1, n$ ראשוני סיימנו, ואחרת בהכרח יש $k \neq 1, n$ כך ש $k \neq 1, n$ וכן $k \neq 1, n$ כלומר $k \neq 1, n$ כמכפלה של ראשוניים, ו $k \neq 1, n$ כמכפלת המכפלות הללו. $k \neq 1, n$ כמכפלה של ראשוניים, ו $k \neq 1, n$ כמכפלת המכפלות הללו.

יחידות: לכל $2\geq n$ נסמן ב(n) את אורך המכפלה הקצרה ביותר של ראשוניים ששווה לn. נראה n נראה n ניטן n אבל n נולים n אורך השוני ולכן אם n בפרט n או בפרט n אבל n אבל n ראשוני ולכן n או בפרט n וואי n בפרט n לכל n שוב מכפלה של ראשוני אחד, n עבור הצעד, נניח שהטענה נכונה ולכן n וועניח n ונניח n וועניח וועניח וועניח וועניח וועניח וועניח וועניח וועניח וועניח ווענים וועניח ווע

הערה 2.5 גרסה של המשפט נכונה בכל חוג בו אי פריק שקול לראשוני.

$$\gcd(a,b)=\pm p_1^{\min\{r_1,s_1\}}\cdots p_k^{\min\{r_k,s_k\}}$$
 אם $s_i,r_i\in\mathbb{N}\cup\{0\}$ באשר $a=\pm p_1^{r_1}\cdots p_k^{r_k},b=\pm p_1^{s_1}\cdots p_k^{s^k}$ אם $a=\pm p_1^{r_1}\cdots p_k^{r_k}$

 $a,b \mid \ell$ אז $a,b \mid L$ וכן אם $a,b \mid L$ אמקיים וcm הגדרה $a,b \in \mathbb{Z}$ אל שניהם $a,b \in \mathbb{Z}$ הגדרה בהינתן

$$\mathrm{lcm}\,(a,b)\gcd(a,b)=\pm ab$$
 וכך $\mathrm{lcm}\,(a,b)=\pm\prod_{i=1}^kp_i^{\max\{r_i,s_i\}}$ אז $a=\pm\prod_{i=1}^kp_i^{r_i},b=\pm\prod_{i=1}^kp_i^{s_i}$ טענה 2.8 אם 2.8 אים

משפט 2.9 אוקלידס יש אינסוף מספרים ראשוניים.

הוכחה: נניח בשלילה שיש מספר סופי p_1,\dots,p_n של ראשוניים, נסמן p_1,\dots,p_n+1 אז לכל i נניח בשלילה אז מכך ש $p_i \mid p_1 \dots p_n+1$ נובע $p_i \mid N-p_1 \dots p_n+1$ בסתירה לכך ש $p_i \mid p_1 \dots p_n+1$ מבין הראשוניים לא מחלק את i, ובפרט לא ניתן לרשום את i כמכפלה של ראשוניים, בסתירה למשפט היסודי של האריתמטיקה. אז יש אינסוף ראשוניים.

 $a+d, a+2d, a+3d, \ldots$ בסדרה בסדרה (ללא הוכחה) לכל $a,d\in\mathbb{N}$ זרים יש אינסוף ראשוניים בסדרה

 q_1,\dots,q_r אם מספר סופי $\{4k+3\mid k\in\mathbb{N}\}$ נוכל להוכיח שיש, נניח בשלילה שיש מספר סופי $\{4k+3\mid k\in\mathbb{N}\}$ אם $N=q_1\cdots q_n+4$ בכל נחמנת שארית 1 בחלוקה ב4 נסמן ב נסמן $N=q_1\cdots q_n+2$ אם שארית 2 נסמן $N=q_1\cdots q_n+4$ (אחרת מקרה שארית החלוקה של N ב4 היא 3 ולכן בפירוק לראשוניים של N יש ראשוני מהצורה $N=q_1\cdots q_n+4$ (אחרת כולם עם שארית 1 ולכן גם N), נניח $N=q_1\cdots q_n+4$ נוכיח $N=q_1\cdots q_n+4$ בירית $N=q_1\cdots q_n+4$ או $N=q_1\cdots q_n+4$ מחרית $N=q_1\cdots q_n+4$ נוכיח $N=q_1\cdots q_n+4$ נוכיח $N=q_1\cdots q_n+4$ בירית $N=q_1\cdots q_n+4$ מחרית $N=q_1\cdots q_n+4$ נוכיח $N=q_1\cdots q_n+4$

. (השערה פתוחה) שניהם הראשוניים (השערה פתוחה) השערת התאומים הראשוניים יש אינסוף ערכים של n,n+2 כך ש

2.1 משפט המספרים הראשוניים

 $\pi\left(x
ight) = \#\left\{p \leq x \mid p ext{ is prime}
ight\}$ נסמן $p_{1} < p_{2} < \cdots$ את הראשוניים, ונגדיר

 p_n מתקיים n מהו סדר הגודל את נבין טוב את $\pi(x)$ אם נבין טוב אם ולכן $\pi(p_n)=n$

x = 2.12 סענה 2.12 חסם ראשון $p_n < 2^{2^n}$ ולכן לכל $x \ge 2$ מתקיים $x \ge 2$

 $p_{n+1} \leq p_k \leq q_n$ ובפרט n < k עם p_k הוא q_n הוא כל גורם ראשוני של $q_n = p_1 \cdots p_n + 1$ ובפרט n < k באינדוקציה, עבור n = 1 מתקיים $n = 2 < 2^{2^1} = 4$ מתקיים n = 1

$$p_{n+1} \le p_1 \cdots p_n + 1 < 2^{2^1} \cdots 2^{2^n} + 1 = 2^{2^{n+1}} - 2^{2^n} + 1 < 2^{2^{n+1}}$$

 $\lim_{x o\infty}rac{\pi(x)}{x/\log x}=1$ כלומר המספרים הראשוניים (ללא הוכחה), הוכחה (ללא הוכחה) משפט 2.13 המספרים הראשוניים

 $\pi\left(n\log n
ight)\sim rac{n\log n}{\log(n\log n)}=rac{n\log n}{\log n+\log\log n}\sim rac{n\log n}{\log n}=n$ כי $p_n\sim n\log n$ כי $p_n\sim n\log n$ משפט זה שקול לחשפט זה שקול למיט $a rac{x}{\log x}<\pi\left(x
ight)< b rac{x}{\log x}$ מתקיים a > 0 יש a < 0 כך שלכל a < 1

 $a rac{x}{\log x} < \pi\left(x
ight) < b rac{x}{\log x}$ משפט 2.15 צ'בישב קיימים a < a < 1 < b כך שלכל 2 מתקיים 2.15 משפט

הוכחה: חסם עליון

 $\lfloor 2x \rfloor - 2 \lfloor x \rfloor \in \{0,1\}$ מתקיים $x \in \mathbb{R}$ למה א': לכל

הוכחה: $|x| \le |x|$ נחסיר $|x| \le |x| \le |x$

. כעת נראה $1<\beta$ עבור $\pi\left(x\right)-\pi\left(\frac{x}{2}\right)<\beta\frac{x}{\log x}$ כעת נראה

$$\left(\pi\left(2n\right) - \pi\left(n\right)\right)\log n < \log\binom{2n}{n} < \log\left(2^{2n}\right) = 2n \cdot \log 2$$

. כללי. $x\in\mathbb{R}$ עדיין את הטענה עבור את עדיין עדיין אדיין אר אריין, $\pi\left(2n\right)-\pi\left(n\right)<2\log2\frac{n}{\log n}=\beta_{1}\frac{n}{\log n}$ ולכן

 $\pi(x) - \pi\left(\frac{x}{2}\right) = \pi\left(\lfloor x\rfloor\right) - \pi\left(\lfloor \frac{x}{2}\rfloor\right) \overset{\text{Lemma (a)}}{\leq} 1 + \pi\left(2 \cdot \lfloor \frac{x}{2}\rfloor\right) - \pi\left(\lfloor \frac{x}{2}\rfloor\right) < 1 + \beta_1 \frac{\lfloor \frac{x}{2}\rfloor}{\log\lfloor \frac{x}{2}\rfloor} \le 1 + \beta_1 \frac{\frac{x}{2}}{\log\left(\frac{x}{2} - 1\right)}$ $= 1 + \frac{\beta_1}{2} \cdot \frac{x}{\log\left(\frac{x}{2} - 1\right)} \overset{x \ge 8}{\leq} \overset{\frac{x}{2} - 1 \ge \sqrt{x}}{\leq} 1 + \frac{\beta_1}{2} \frac{x}{\log\sqrt{x}} = 1 + \beta_1 \frac{x}{\log x} < (1 + \beta_1) \frac{x}{\log x}$

עבור (x) בור (x) בור

$$\pi(x)\log x - \pi\left(\frac{x}{2}\right)\log\left(\frac{x}{2}\right) = \pi(x)\log x - \pi\left(\frac{x}{2}\right)(\log x - \log 2) = \left(\pi(x) - \pi\left(\frac{x}{2}\right)\right)\log x + \pi\left(\frac{x}{2}\right)\log 2$$
$$< \beta\frac{x}{\log x} \cdot \log x + \frac{x}{2}\log 2 = \left(\beta + \frac{\log 2}{2}\right)x = \beta_3 x$$

כעת, ניקח m כך ש $\frac{x}{2m+1} < 2 \leq \frac{x}{2m}$ אז

$$\pi\left(x\right)\log x = \left(\sum_{i=0}^{m} \pi\left(\frac{x}{2^{i}}\right)\log\left(\frac{x}{2^{i}}\right) - \pi\left(\frac{x}{2^{i+1}}\right)\log\left(\frac{x}{2^{i+1}}\right)\right) < \sum_{i=0}^{m} \beta_{3}\frac{x}{2^{i}} = <2\beta_{3}x = bx$$

. נדרוש, $x \geq 2$ לכל $\pi\left(x\right) < b \frac{x}{\log x}$ ולכן

חסם תחתון:

למה ב': עבור n טבעי וp ראשוני, נסמן בp את החזקה הגבוהה ביותר של p שהיא קטנה מp למה ב': עבור p^{r_p} עבור אז החזקה הגבוהה ביותר של p שמחלקת את p היא $p^{r_p} \leq n < p^{r_p+1}$

הוכחה: $\left\lfloor \frac{n}{p^k} \right\rfloor$ הוא מספר המספרים בין $1,\dots,n$ שמתחלקים ב p^k , ולכן סופר תרומה אחת של כל מספר כזה הוכחה: p^k הוא מספר המספרים בין p^j אם p^j אם p^j אבל p^j אז סופרים את p^j בדיוק p^j פעמים, בדיוק p^j אבל p^j אם p^j אבל p^j אז סופרים את p^j בדיוק p^j המספר p^j אבל p^j אבל p^j אבל p^j אבל p^j אבל p^j המספר p^j המספר בין p^j המספר p^j המספר בין p^j המספר בין p^j הוא מספר בי

 $p^{r_p} \leq 2n < p^{r_p+1}$,2n מתאים לחצי כאשר האשר $\binom{2n}{n} \mid \prod_{p \leq 2n} p^{r_p}$ כעת נראה

p חזקת את $\sum_{k=1}^{r_p} \left\lfloor \frac{n}{p^k} \right\rfloor$ היא n! הוא היא $\sum_{k=1}^{r_p} \left\lfloor \frac{2n}{p^k} \right\rfloor$ היא שמופיעה ב $\binom{2n}{p}$ היא

$$\sum_{k=1}^{r_p} \left\lfloor \frac{2n}{p^k} \right\rfloor - 2 \left\lfloor \frac{n}{p^k} \right\rfloor \overset{\text{Lemma (a)}}{\leq} \sum_{k=1}^{r_p} 1 = r_p$$

ולכן אכן $\binom{2n}{n} \mid \prod_{p < 2n} p^{r_p}$, ובפרט

$$\binom{2n}{n} \leq \prod_{p < 2n} p^{r_p} \stackrel{p^{r_p} \leq 2n}{\leq} (2n)^{\pi(2n)} \stackrel{\log}{\implies} n \log 2 = \log \left(2^n\right) \leq \log \binom{2n}{n} \leq \pi \left(2n\right) \log 2n$$

. קיבלנו $2 \le x \in \mathbb{R}$ הוכחנו את הרצוי לכל הזוגיים וצריך להוכיח ל $a_1 \frac{2n}{\log 2n} = \frac{\log 2}{2} \cdot \frac{2n}{\log 2n} \le \pi$ לכל הזוגיים וצריך להוכיח ל $a_1 \frac{2n}{\log 2n} = \frac{\log 2}{2}$ כללי.

$$\pi\left(x\right) \geq \pi\left(2 \cdot \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right) \geq a_1 \frac{2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor}{\log\left(2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right)} \overset{\text{Lemma (a)}}{\geq} a_1 \frac{\left\lfloor x \right\rfloor - 1}{\log\left(2 \cdot \frac{x}{2}\right)} \geq a_1 \frac{x - 2}{\log x} \overset{x \geq 4}{\geq} \overset{x - 2 \geq \frac{1}{2}x}{\geq} \frac{a_1}{2 \log x}$$

 $oldsymbol{a}$ עבור $x \geq 2$ יש $a \geq 1$ עבור $a = \min\left\{a_2, rac{a_1}{2}
ight\}$ ניקח $a_2, \frac{a_1}{2}$ מתקיים a_2 מתקיים a_2 יש a_2 יש a_2 ש

 $-\alpha n \log n < p_n < eta n \log n$ מסקנה מתקיים $n \geq 2$ טבעי מלכל כך שלכל lpha, eta > 0 קיימים

הוכחה: ראינו שקיימים a < 1 < b כך ש $\frac{x}{\log x} < \pi \left(x \right) < b$ בפרט הוכחה: ראינו שקיימים אז בפרט

$$n = \pi\left(p_n\right) < b \frac{p_n}{\log p_n} \implies p_n > \frac{1}{b} n \log p_n > \frac{1}{b} n \log n = \alpha n \log n$$

 $n\geq rac{2}{a}$ לכל לכל העכן, $rac{\sqrt{p_n}}{2}<rac{p_n}{\log p_n}<rac{1}{a}r<rac{r}{2}$ שכן $p_n\leq n^4$ שכן מתקיים $n\geq rac{2}{a}$, וכעת לכל השני, נשים לב כי לכל

$$n = \pi\left(p_n\right) > a \frac{p_n}{\log p_n} \implies p_n < \frac{1}{a} n \log p_n \le \frac{1}{a} n \log n^4 = \frac{4}{a} n \log n$$

עבור אים מתקיים אי מספר מתקיים אי מספר עבור β_1 עבור אים וניקח של rיים טופי מספר בור עבור בור $2\leq n\leq \frac{2}{a}$ איז עבור של $\beta=\max\left\{\frac{4}{a},\beta_1\right\}$

.טענה 2.17 מתבדר $\sum_{n=1}^{\infty} rac{1}{p_n}$

ולכן המסקנה מצ'בישב לכל מתקיים מתקיים ממ $n \geq 2$ לכל מצ'בישב מצ'בישב לפי המסקנה לפי

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{p_n} \text{ diverges } \iff \sum_{n=2}^{\infty} \frac{1}{n \log n} \text{ diverges } \iff \int_2^{\infty} \frac{1}{x \log x} dx \text{ diverges}$$

נחשב

$$\int_{2}^{\infty} \frac{1}{x \log x} dx = \begin{bmatrix} t = \log x \\ \frac{dt}{dx} = \frac{1}{x} \end{bmatrix} = \int_{\log 2}^{\infty} \frac{1}{t} dt = [\log t]_{\log 2}^{\infty} = [\log \log x]_{2}^{\infty} = \infty$$

7

כלומר אכן מתבדר.

n השערת ברטרנד לכל <math>n > 1 טבעי ש לפחות ראשוני אחד 2.18 משפט

. מספיק אדול משפט $n>N_0$ עבור הראשוניים, עבור משפט משפט אדול.

נבחר $a \frac{n}{\log n} < \pi\left(n\right) < b \frac{n}{\log n}$ מתקיים $n > N_0$ מתקיים אז יש a - b > 0, אז יש a - b > 0 כלשהם כך שלכל כבחר נבחר אז יש

$$\pi\left(2n\right) - \pi\left(n\right) > a\frac{2n}{\log 2n} - b\frac{n}{\log n} = \frac{2an\log n - bn\log 2n}{\log n \cdot \log 2n} = n \cdot \frac{(2a-b)\log n - b\log 2}{\log n \cdot \log 2n}$$

בחרנו a-b>0 אז עבור a-b>0 גדול מספיק $a-b\log 2>0$ ואז a-b>0 ואז עבור a-b>0 ובפרט יש ראשוני ביניהם.

השערת רימן

 $\operatorname{Li}\left(x
ight)=\int_{2}^{x}rac{1}{\log t}dt$ מוגדרת בו פונקציית Li פונקציית

 $\mathrm{Li}\left(x
ight)\sim\pi\left(x
ight)$ כלומר בובע המספרים המספרים. (תרגיל). ממשפט בובע גובע, $\mathrm{Li}\left(x
ight)\sim\frac{x\to\infty}{x/\log x}$

.s>1 לכל מתכנס אה אל גל פונקציית גל מגדירים מגדירים ממשי, מגדירים לכל אל מתכנס מתכנס פונקציית אטא אל רימן לכל א

הערה 2.22 לכל $\zeta(s)$ מתקיים $\frac{1}{1-\frac{1}{p^s}}$ מתקיים $\frac{1}{1-\frac{1}{p^s}}$ מתקיים s>1 לכל 2.22 לכל s>1 לכל s>1 לכל s=1 מתקיים המשכה אנליטית לs=1, כלומר פונקציה אנליטית שמוגדרת על כל s=1 שמזדהה עם s=1 בתחום ההגדרה שלה.

קיים $|\pi\left(x\right)-\mathrm{Li}\left(x\right)|\leq x^{\beta}$ מתקיים $x\geq x_0$ כך שלכל x_0 כך קיים $\beta>\frac{1}{2}$ לכל (גרסה 1) לכל (גרסה 1) לכל $\beta=\frac{1}{2}$ חסום בערך על ידי \sqrt{x} (אבל לא ממש על ידיו, ידוע שהטענה לא נכונה עבור $\pi(x)-\mathrm{Li}\left(x\right)$

רימן אטא של פונקציית אטא של ($n\in\mathbb{N}$ כאשר רימן (לא טריויאליים הלא טריויאליים כל האפסים כל האפסים כל האפסים הלא טריויאליים ($\Re z=\frac{1}{2}$ הם על הציר הקריטי

3 קונגרואנציות

a-b אם $a\equiv b \mod n$ ונסמן n ונסמן $a,b\in\mathbb{Z}$ אם בעי, נאמר כי a אם מודולו a אם מודולו a אם הגדרה 3.1 קונגרואנציה יהי a טבעי, נאמר כי a אחרות טוען כי a נותנים אותה שארית חלוקה בa.

 $a_1b_1\equiv a_2b_2\mod n$ וכן $a_1+b_1\equiv a_2+b_2\mod n$ אז $a_1\equiv b_2\mod n$ וכן $a_1\equiv a_2\mod n$ נניח $a_1\equiv a_2\mod n$ נניח ווכן $a_1=a_2$ של מחלקות השקילות מודולו $a_1=a_2$ או $a_1=a_2$ של מחלקות השקילות מודולו היע שנסמן או מידיר חיבור וכפל על מחלקות השקילות מודולו היע שנסמן או מידיר חיבור וכפל על מחלקות השקילות מודולו היע שנסמן או מידיר חיבור וכפל על מחלקות השקילות מודולו היע שנסמן היע שנים מידיר חיבור וכפל על מחלקות השקילות מודולו היע שנים מידיר חיבור וכפל על מחלקות השקילות מודולו היע שנים מידיר חיבור וכפל על מחלקות היע מודולו היע שנים מידיר חיבור וכפל על מחלקות היע מודולו היע מודול הי

 $n\mid (a_1-a_2)+(b_1-b_2)=(a_1+b_1)-(a_2-b_2)$ ולכן $n\mid a_1-a_2, n\mid b_1-b_2$ מתקיים $a_1+b_1\equiv a_2+b_2\mod n$ ולכן כלומר $n\mid a_1-a_2, n\mid b_1-b_2$ עבור כפל, מתקיים $a_1+b_1\equiv a_2+b_2\mod n$

$$a_1b_1 - a_2b_2 = a_1b_1 - a_1b_2 + a_1b_2 - a_2b_2 = a_1(b_1 - b_2) + b_2(a_1 - a_2)$$

ות מחלק אותו, כי זה צירוף לינארי. n

 $a_1\equiv a_2 \mod n \implies f\left(a_1
ight)\equiv f\left(a_2
ight) \mod n$ מסקנה 3.3 יהי $f\left(x
ight)\in\mathbb{Z}\left[x
ight]$ פולינום עם מקדמים שלמים אז

n חוג השלמים מודולו 3.1

. הגדרה 3.4 נסמן $\mathbb{Z}_n=\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ את קבוצת מחלקות השקילות מודולו n. זה אכן חוג קומטטיבי עם יחידה $\mathbb{Z}_n=\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$

 $\gcd(a,n)=1$ אם ורק אם ורק הפיך ב \overline{a} האיבר האיבר $n\geq 2$ ו $a\in\mathbb{Z}$ יהי 3.5 יהי

 $b,k\in\mathbb{Z}$ קיימים $\Leftrightarrow n\mid ab-1$ כך ש $b\in\mathbb{Z}$ כך ש $ab\equiv 1\mod n$ כך ש $b\in\mathbb{Z}$ קיימים $ab\equiv 1\mod n$ כך שab=1 הוכחה: $ab=1\mod n$ כך ש $ab=1\mod n$ קיימים $b,k\in\mathbb{Z}$ קיימים $b,k\in\mathbb{Z}$ קיימים $b,k\in\mathbb{Z}$ כך שab-kn=ab-kn=1

מסקנה 3.6 \mathbb{Z}_n שדה \iff ראשוני.

הוכחה: אם \mathbb{Z}_p הוא הפיך, ו $\overline{a} \neq \overline{0}$ כל כל $1 \leq a \leq p-1$ לכל $\gcd(a,n)=1$ מקיים את כל הובחה: אם n ראשוני אז יש לו מחלק לא טריויאלי \overline{d} , ואז $p \cot(d,n) = d$ אין הופכי. \overline{d} אין הופכי.

אלגוריתם 3.7 חישוב הופכי מודולו n כדי למצוא את ההופכי של a מודולו a נשתמש באלגוריתם אוקלידס x אלגוריתם a בדי למצוא a כדי למצוא a כדי למצוא a בא $ax + ny = \gcd(a,n)$ כדי למצוא $ax + ny = \gcd(a,n)$

הגדרה 3.8 חבורת ההפיכים נסמן \mathbb{Z}_n^* קבוצת ההפיכים ב \mathbb{Z}_n זו חבורה אבלית ביחס לכפל.

$$.arphi\left(p
ight)=p-1$$
 מתקיים $.arphi\left(n
ight)=|\mathbb{Z}_{n}^{st}|=\#\left\{1\leq a\leq n\mid\gcd\left(a,n
ight)=1
ight\}$ מתקיים 3.9 הגדרה 3.9 פונקציית אוילר

mn משפט 3.10 משפט השאריות הסיני אם ארים אז לכל ארים אז הסיני אם הסיני אם הסיני אם גודולו הסיני ארים אז לכל גודולו הסיני אם אריות הסיני אם ארים אז לכל גודולו הסיני אם אריות גודולו הסיני אם גודולו הסיני אם גודולו הסיני אם גודולו הסיני אם גודולו הסיני ארים אז לכל גודולו הסיני ארים אז לכל גודולו הסיני אם גודולו הסיני או הסיני ארים אז לכל גודולו הסיני או הסיני אם גודולו הסיני או הסיני או הסיני אם גודולו הסיני או הסיני אם גודולו הסיני או הסיני אם גודולו הסיני אם גודולו הסיני אם גודולו הסיני אם גודולו הסיני או הסיני אם גודולו הסיני אודים הסיני אם גודולו הסיני אודים הסיני אם גודולו הסיני אם גודולו הסיני אודים הסיני אודים הסיני אודים הסיני אודים הסיני אם גודולו הסיני אודים הסיני אוד

אלגוריתם 3.11 פתרון מערכת מהצורה
$$x\equiv a_1 \mod n_1$$
 באשר n_1,\dots,n_k זרים בזוגות אלגוריתם 3.11 בתרון מערכת מהצורה $x\equiv a_k \mod n_k$

לכל i נמצא $\hat{n_i}$ הופכי ל n_1,\dots,n_k מודולו n_i באמצעות אלגוריתם אוקלידס (קיים, כי n_i זרים בזוגות n_i נמצא i זרים בזוגות $x\equiv\sum_{i=1}^k a_i\left(\prod_{j\neq i}n_j\right)\hat{n_i}\mod n_1\cdots n_k$ ולכן זר ל n_i אזי הפתרון היחיד הוא

מסקנה ומצטמצמת איזו $x \to (x \mod m, x \mod n)$ המוגדרת $f \colon \mathbb{Z}_{mn} \to \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$ ההעתקה העתקה $f \colon \mathbb{Z}_{mn} \to \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_m$ באופן יותר חזק, היא איזו' של חוגים, כלומר גם משמרת חיבור וכפל. באופן יותר חזק, היא איזו' של חוגים, כלומר גם משמרת חיבור וכפל.

הוכחה: נראה את החלק השני, לגבי צמצום להפיכים.

 $xy\equiv 1$ ולכן $m,n\mid xy-1$ כלומר $mn\mid xy-1$ ולכן $mn\mid xy-1$ כל mn ואז יש $y\in\mathbb{Z}$ אז יש $y\in\mathbb{Z}$ כך שחח וואס $mn\mid xy-1$ וואס בור וואס וואס בור וואס ב

lacktriangleאז התמונה של f על \mathbb{Z}^*_{mn} היא בדיוק $\mathbb{Z}^*_{m} imes \mathbb{Z}^*_{m}$, והיא גם חח"ע ועל כי היא חח"ע ועל בכל התחום.

 $arphi\left(mn
ight)=arphi\left(m
ight)arphi\left(n
ight)$ ארים אז $m,n\in\mathbb{N}$ מסקנה 3.13 arphi

הוכחה: הפונקציה f מהמסקנה היא חח"ע ועל בצמצום, ולכן

$$\varphi\left(mn\right) = \left|\mathbb{Z}_{mn}^{*}\right| = \left|\mathbb{Z}_{m}^{*} \times \mathbb{Z}_{n}^{*}\right| = \left|\mathbb{Z}_{m}^{*}\right| \cdot \left|\mathbb{Z}_{n}^{*}\right| = \varphi\left(m\right)\varphi\left(n\right)$$

 $.arphi\left(n
ight)=n\cdot\prod_{p\mid n}\left(1-rac{1}{p}
ight)$, $n\in\mathbb{N}$ לכל arphi לכל 3.14 משפט

הוכחה: ראשית נוכיח עבור המקרה הפרטי p^k אכן, מתקיים $p \nmid a$ אכן, מתקיים קולכן כל ,gcd $(a,p^k)=p^k-p^{k-1}=p^k$ אכן, מתקיים p^k אכן, מתקיים p^k ארים לו, מלבד $p^k-p^k-p^{k-1}=p^k$ המספרים מ1 עד p^k ארים לו, מלבד $p^k-p^k-p^k-p^k-1=p^k$ המספרים $p^k-p^k-p^k-1=p^k$ ארים ולכן כדרוש. כעת, עבור p^t כללי נרשום מהמשפט היסודי של האריתמטיקה p^t ארים ולכן p^t ארים ולכן מכפליות הפונקציה p^t שהראינו

$$\varphi\left(n\right) = \varphi\left(\prod_{i=1}^{k} p_i^{t_i}\right) = \prod_{i=1}^{k} \varphi\left(p_i^{t_i}\right) = \prod_{i=1}^{k} p_i^{t_i} \left(1 - \frac{1}{p_i}\right) = \prod_{i=1}^{k} p_i^{t_i} \cdot \prod_{p \mid n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) = n \cdot \prod_{p \mid n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

 $n=\sum_{d\mid n}arphi\left(d
ight)$ טבעי n לכל 3.15 מסקנה

 $0 \le s_i \le t_i$ אזי המחלקים שלו הם בדיוק כל המספרים מהצורה $n = \prod_{i=1}^k p_i^{t_i}$ כאשר כאשר אזי המחלקים שלו הם בדיוק כל המספרים מהצורה אזי

$$\sum_{d|n} \varphi(d) = \sum_{0 \le s_1 \le t_1} \varphi\left(\prod_{i=1}^k p_i^{s_i}\right) = \sum_{0 \le s_1 \le t_1} \left(\prod_{i=1}^k \varphi\left(p_i^{s_i}\right)\right) = \prod_{i=1}^k \left(\sum_{0 \le s_i \le t_i} \varphi\left(p_i^{s_i}\right)\right)$$

$$\vdots$$

$$0 \le s_k \le t_k$$

$$= \prod_{i=1}^k \left(1 + \sum_{1 \le s_i \le t_i} \left(p_i^{s_i} - p_i^{s_i-1}\right)\right) \stackrel{\text{telescopic sum}}{=} \prod_{i=1}^k p_i^{t_i} = n$$

 $ax \equiv c \mod n$ אלגוריתם 3.16 אתרון קונגרואנציה מהצורה

 (x_0,y_0) ואם , $\gcd(a,b)\mid c\iff ax+by=c$ יש פתרון בשני נעלמים הלינארית הלינארית הלינארית פתרון פרטי אז קבוצת הפתרונות נתונה על ידי

$$\left\{ \left(x_0 - k \frac{b}{\gcd(a, b)}, y_0 + k \frac{a}{\gcd(a, b)} \right) \mid k \in \mathbb{Z} \right\}$$

 \iff כעת נשים לב כי למשוואה ax=ny=c יש פתרון \iff יש פתרון $ax\equiv c\mod n$ יש פתרון, כלומר $\left\{x_0+krac{n}{\gcd(a,n)}\mid k\in\{0,1,\ldots,n-1\}
ight\}$ והם $\gcd(a,n)\mid c$

4 חבורת ההפיכים ושורשים פרימיטיביים

\mathbb{Z}_n^* החבורה הכפלית 4.1

 $\operatorname{ord}_n\left(a
ight)=\min\left\{k\in\mathbb{N}\mid a^k\equiv 1\mod n
ight\}$ הסדר של a הסדר של $a\in\mathbb{Z}_n^*$, $n\geq 2$ יהי $a\in\mathbb{Z}_n^*$, $n\geq 2$ הסדר בחבורת ההפיכים יהי

 $k \mid m \iff a^m \equiv 1 \mod n$ אם $\operatorname{ord}_n(a) = k$ אם 4.2 טענה 4.2 אס

הוכחה: m=qk+r כאשר m=n כאשר m=n נויח m=n נויח m=n נויח m=n מתקיים.

$$1 \equiv a^m \equiv a^{qk+r} \equiv (a^k)^q a^r \equiv a^r \mod n$$

 $k \mid qk = m$ כלומר r = 0 ומכאן בהכרח הכך של סתירה לכך של סתירה לכך אם r = 0 ולכן אם

 $a^m\equiv a^{qk}\equiv \left(a^k
ight)^q\equiv 1^q\equiv 1\mod n$ אז m=qk נניח $k\mid m$, $k\mid m$

 $\operatorname{ord}_n\left(a\right)\mid arphi\left(n
ight)$ משפט 4.3 פרמה־אוילר

הוכחה: יהיו $x_1,\dots,x_{\varphi(n)}$ החבורה $x_1,\dots,x_{\varphi(n)}$ החבורה, אולי גם $x_1,\dots,x_{\varphi(n)}$ החבורה, אולי בסדר שונה. מכאן

$$\prod_{i=1}^{\varphi(n)} x_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} ax_i \equiv a^{\varphi(n)} \prod_{i=1}^{\varphi(n)} x_i \mod n$$

lacktriangle $\operatorname{ord}_n\left(a
ight)\midarphi\left(n
ight)$ אד הפיך לכן ניתן לכפול בהופכי שלו, ואז נקבל $1\mod n$ שלו, ואז נקבל $\prod_{i=1}^{arphi(n)}x_i$ ומהטענה

 $a\in\mathbb{Z}$ או, לכל $a^{p-1}\equiv 1\mod p$ אז $\gcd(a,p)=1$ מסקנה 4.4 המשפט הקטן של פרמה אם $a\in\mathbb{Z}$ מקיים $a\in\mathbb{Z}$ או, לכל $a^p\equiv a\mod p$ אז $a^p\equiv a\mod p$ מתקיים מתקיים מ

 $(p-1)!\equiv -1\mod p$ כלומר קלומר, הל $p=1\pmod p$ משפט 4.5 וילסון אם pראשוני אז וילסון אם 4.5 משפט

הוכחה: אם a,a^{-1} אז $a^{-1} \neq a$ וכן $a \in \mathbb{Z}_p^*$ אז $a^{-1} \neq a$ מתבטלים במכפלה. האיברים היחידים שלא מתבטלים הם אלה עם $a,a^{-1} \neq a$ ומכך שך ראשוני $a^2 = 1 \mod p$ יומכך שדה ולכן זה רק $a^2 = 1 \mod p$ כלומר המכפלה היא $a^2 = 1 \mod p$ כדרוש.

 $\operatorname{cord}_N\left(10
ight)$ אורך המחזור של $\frac{1}{N}$ בכתיב עשרוני אם $\gcd\left(N,10
ight)=1$ אורך המחזור של בכתיב עשרוני אם 4.6 אורך המחזור של הוא הוכחה: נבצע חילוק ארוד:

$$10 = a_1N + r_1$$

$$10r_1 = a_2N + r_2$$

$$10r_2 = a_3N + r_3$$

$$\vdots$$

 a_i אה בדיוק התהליך שמבצעים בחילוק ארוך של $\frac{1}{N}$, והספרה i אחרי הנקודה בכתיב העשרוני היא $r_i \equiv 10$ התקיים $r_i \equiv 10 \mod N$ ובכל שלב $r_i \equiv 10 \mod N$ ולכן $r_i \equiv 10 \mod N$ אורך המחזור הוא בדיוק הקטן ביותר כך של $r_i \equiv 1 \mod N$ (כי אז מקבלים בשורה בשורה i בדיוק את אותה חלוקה ראשונה, ולכן $r_i \equiv 1 \mod N$ שזה בדיוק i שזה בדיוק i שזה בדיוק i בשורה הראשונה, ולכן i שזה בדיוק i שזה בדיוק i בשורה הראשונה, ולכן i בחלוק היא בדיוק i בדיוק i ביותר כדרוש.

4.2 שורש פרימיטיבי וקריטריון אוילר

 $.arphi\left(N
ight)=\mathrm{ord}_{N}\left(a
ight)$ כך ש $a\in\mathbb{Z}_{N}^{st}$ הגדרה $a\in\mathbb{Z}_{N}^{st}$ כך מודולו n

 \mathbb{Z}_N^* טענה $a\iff N$ יוצר את פרימיטיבי מודולו $a\iff 0$

$$|\langle a \rangle = \mathbb{Z}_N^* \iff |\langle a \rangle| = \operatorname{ord}_N(a) = arphi(N) = |\mathbb{Z}_N^*| \iff a$$
 הוכחה: a

הערה 4.9 אם יש שורש פרימיטיבי אז יש ($\varphi(n)$ כאלה, כי נניח a שורש פרימיטיבי אז כל איברי החבורה אירה 4.9 אם יש שורש פרימיטיבי אז יש ($\varphi(n)$ יש ברימיטיבי אז יש $\operatorname{ord}_n(a) = \frac{\operatorname{ord}_n(a)}{\gcd(i,\operatorname{ord}_n(a))}$ אם ורק אם זר $a,a^2,\ldots,a^{\varphi(n)-1}$ הם $a,a^2,\ldots,a^{\varphi(n)-1}$ ומתקיים $a,a^2,\ldots,a^{\varphi(n)-1}$ יש כאלה, מהגדרה.

. משפט 4.10 תנאי לקיום ש"פ יש שורש פרימיטיבי מודולו $n=2,4,p^k,2p^k\iff n$ כאשר אי אוגי, א שלם שני

הוכחה: נוכיח רק את המקרה p זה נקרא משפט גאוס.

לכל $x\in\mathbb{Z}_p^*$ נסמן $x\in\mathbb{Z}_p^*$ ו $x\in\mathbb{Z}_p^*$ מתקיים $x\in\mathbb{Z}_p^*$ נסמן $x\in\mathbb{Z}_p^*$ ו $x\in\mathbb{Z}_p^*$ וופרט עבור $x\in\mathbb{Z}_p^*$ ובפרט עבור $x\in\mathbb{Z}_p^*$ ובער $x\in\mathbb{Z}_p^*$

 $.\psi\left(d
ight)=arphi\left(d
ight)$ אז $\psi\left(d
ight)>0$ למה: אם

,x אי יש חזקות של $x \in \mathbb{Z}_p$ עם היכחה: נניח d איברים שונים ב $x \in \mathbb{Z}_p$ עם אי יש $x \in \mathbb{Z}_p$ שהם חזקות של $x \in \mathbb{Z}_p$ שהם חזקות של הכולם שורשים של הפולינום $x \in \mathbb{Z}_p$ הוא שדה, ולכן לפולינום זה יש לכל היותר $x \in \mathbb{Z}_p$ הוא שדה, ולכן לפולינום זה יש לכל היותר $x \in \mathbb{Z}_p$ הוא שדה, ולכן לפולינום זה יש לכל השורשים.

כמו כן, מתקיים $\frac{d}{\gcd(i,d)}=\frac{\operatorname{ord}_n(x)}{\gcd(i,\operatorname{ord}_n(x))}=\frac{d}{\gcd(i,\operatorname{ord}_n(x))}$ חזקות של p מסדר p מסדר p מעריך זר לp. מכאן יש בדיוק p איברים בp מסדר p בסך הכל, כי איברים שאינם חזקות של p לא מעריך זר לp. מכאן יש בדיוק p איברים בp מסדר p בסך הכל, כי איברים שאינם חזקות של p יכולים להיות שורש של הפולינום p בפרט לא יכולים להיות מסדר p כלומר, p מתקיים p איברים בp ולכן יש p איברים בp מסדר בהכרח p לכל p, בפרט p שורשים פרימיטיביים, ובפרט לא אפס.

משפט 4.11 קריטריון אוילר נניח כי ב \mathbb{Z}_n^* יש שורש פרימיטיבי, ויהי אזי יש פתרון אוילר נניח סי ב \mathbb{Z}_n^*

 $\gcd(m, \varphi(n))$ מתרונות. אז יש בדיוק $\gcd(m, \varphi(n))$ מתרונות. אז יש פתרונות מואה איש בדיוק ואס פתרונות. ואס פתרונות מואה מואה איש בדיוק ואס פתרונות.

 $d=\gcd\left(arphi\left(n
ight) ,m
ight)$ ונסמן n ש"פ מודולו ש"פ מודולו הובחה: נניח

 $x^m \equiv a \mod n$ ננית $x^m \equiv a \mod n$

$$a^{\frac{\varphi(n)}{d}} \equiv (x^m)^{\frac{\varphi(n)}{d}} \equiv \left(x^{\varphi(n)}\right)^{\frac{m}{d}} \equiv 1^{\frac{m}{d}} \equiv 1 \mod n$$

ולכן $g^{r\cdot\varphi(n)}\equiv (g^r)^{\frac{\varphi(n)}{d}}\equiv 1\mod n$ נניח g^r שי"פ), אז יש פתרון $a\equiv g^r\mod n$ ונרשום $a\equiv g^r\mod n$ אזי יש פתרון למשוואה הדיופנטית $a\equiv g^r\mod n$ אזי יש פתרון לקונגרואנציה $a\equiv g^r\mod n$ נגדיר $a\equiv g^r\mod n$ נגדיר $a\equiv g^r\mod n$ ולכן יש פתרון לקונגרואנציה $a\equiv g^r\mod n$ נגדיר $a\equiv g^r\mod n$ נגדיר $a\equiv g^r\mod n$

$$x^m \equiv (g^t)^m \equiv g^{mt} \equiv g^r \equiv a \mod n$$

lacktriangle בתרונות לקונגרואנציה הנ"ל, ולכן גם למשוואה $\gcd\left(m,arphi\left(n
ight)
ight)$ למעשה יש

 $p\equiv 1 \mod 4 \iff 1\equiv (-1)^{rac{arphi(p)}{\gcd(2,arphi(p))}}\equiv (-1)^{rac{p-1}{2}} \mod p \iff p>2$ הוא ריבוע מודולו -1 **4.12 דוגמה**

5 שאריות ריבועיות

5.1 סימן לז'נדר וחוק ההדדיות הריבועית

 $x^2\equiv a\mod p$ כך ש $x\in\mathbb{Z}$ היים אם קיים מודולו היא שארית ריבועית $a\in\mathbb{Z}$ היא שארית הגדרה 5.1 הגדרה

כלומר לכל פולינום \mathbb{Z}_p^* עם \mathbb{Z}_p^* יש שני שורשים או אפס, וכל איבר ב \mathbb{Z}_p^* הוא שורש של בדיוק פולינום עם כלומר לכל פולינום \mathbb{Z}_p^* יש שני מהפולינומים הנ"ל יש שורשים, כלומר בדיוק חצי מאיברי אחד כנ"ל, ולכן משיקולי ספירה בדיוק לחצי מהפולינומים הנ"ל יש שורשים, כלומר בדיוק חצי מאיברי הם שאריות ריבועיות.

(גדיר a כלומר a כלומר a ראשוני ו $a \in \mathbb{Z}$ (בדרך כלל נניח $a \nmid a$ כלומר a אר לא'נדר עבור

$$\left(\frac{a}{p}\right) = \begin{cases} 1 & p \nmid a, a \text{ is a quadratic residue mod } p \\ -1 & p \nmid a, a \text{ is a quadratic nonresidue mod } p \\ 0 & p \mid a \end{cases}$$

 $a\left(rac{a}{p}
ight)\equiv a^{rac{p-1}{2}}\mod p$ אז לענה 1.6 מסקנה מקריטריון אוילר יהי אוילר מקריטריון אוילר

אורש ב \mathbb{Z}_p^* שורש בו, כי ממשפט גאוס ב \mathbb{Z}_p^* יש שורש בו, מקריטריון אוילר (ניתן להשתמש בו, כי ממשפט גאוס ב $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \mod p$ אז מקריטריון אוילר (ניתן להשתמש בו, כי ממשפט גאוס ב $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \mod p$ ולכן מהגדרה גם $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv a \mod p$ ולכן מהגדרה ממשפט פרמה הקטן אחרת, בכל מקרה ממשפט פרמה הקטן $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv a^{p-1} \equiv 1 \mod p$ ולכן בהכרח ולכן במקרה או מקריטריון אוילר $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \mod p$ אורע. במקרה או מקריטריון אוילר $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \mod p$

טענה 5.5 תכונות של סימן לז'נדר

$$.\left(rac{a}{p}
ight)=\left(rac{b}{p}
ight)$$
 אם $a\equiv b\mod p$ אם .1

$$.\left(rac{a^2}{p}
ight)=1$$
 אם $p
mid a$ געם .2

$$.\left(rac{ab}{p}
ight)=\left(rac{a}{p}
ight)\left(rac{b}{p}
ight)$$
 .3

הוכחה: 1 ו2 קל להוכיח, נראה את 3. אם $p\mid a$ או $p\mid a$ או $p\mid a$ אז שני האגפים הם אפס. אחרת, נניח a,b שניהם זרים ל $p\mid a$ אז ממהמסקנה מקריטריון אוילר

$$\left(\frac{ab}{p}\right) \equiv (ab)^{\frac{p-1}{2}} \equiv a^{\frac{p-1}{2}}b^{\frac{p-1}{2}} \equiv \left(\frac{a}{p}\right)\left(\frac{b}{p}\right)$$

משפט 5.6 חוק ההדדיות הריבועית יהיו $p \neq q$ ראשוניים אי זוגיים. אזי

 $\{x,-x\}$ הוכחה: נתבונן באיברי \mathbb{Z}_{pq}^* , הם מתחלקים לזוגות של איברים שונים

נבחר באופן שרירותי נציג אחד מכל זוג, ונכפול את הנציגים מודולו pq המכפלה P מוגדרת ביחידות עד כדי סימן. נעביר את P דרך האיזומורפיזם $\mathbb{Z}_p^* \times \mathbb{Z}_p^* \to \mathbb{Z}_p^* \times \mathbb{Z}_q^*$ הנתונה ממשפט השאריות הסיני, ונקבל (a,b). נחשב: בבחירה אחרת של הנציגים, אם מקבלים את המכפלה P, הפונקציה תחזיר (-a,-b). נחשב:

 $1,2,\ldots,rac{pq-1}{2}$ נבחר את הנציג הקטן ביותר בכל זוג (כמספרים בין 1 לpq), כלומר את הנציגים מבין ביותר בכל זוג (כמספרים הללו ונוריד את הכפולות של p,q:

$$\frac{\left[1\cdots (p-1)\right]\cdot \left[\left(p+1\right)\cdots \left(2p-1\right)\right]\cdots \left[\left(\left(\frac{q-1}{2}-1\right)p+1\right)\cdots \left(\frac{q-1}{2}p-1\right)\right]\cdots \left[\left(\frac{q-1}{2}p+1\right)\cdots \left(\frac{q-1}{2}p+\frac{p-1}{2}\right)\right]}{q\cdot 2q\cdots \left(\frac{p-1}{2}q\right)}$$

(pנעביר את p הזו דרך f (כדי לחשב מודולו p מבצעים תהליך סימטרי, מורידים כפולות p ואז מחלקים ב

$$P \equiv \frac{(p-1)!^{\frac{q-1}{2}} \cdot \left(\frac{p-1}{2}\right)!}{q^{\frac{p-1}{2}} \cdot \left(\frac{p-1}{2}\right)!} \equiv \frac{(p-1)!^{\frac{q-1}{2}}}{\left(\frac{q}{p}\right)} \mod p$$

$$P \equiv \frac{(q-1)!^{\frac{p-1}{2}}}{\left(\frac{p}{q}\right)} \mod q$$

 $f\left(P
ight)=\left((p-1)!^{rac{q-1}{2}}\left(rac{q}{p}
ight),(q-1)!^{rac{p-1}{2}}\left(rac{p}{q}
ight)
ight)$ כלומר, קיבלנו

 $\{(a,b),(-a,-b)\}$ קודם בחרנו נציגים מבין $\{x,-x\}$ לפני ההפעלה של $\{x,-x\}$ קודם בחרנו נציגים מבין לפני ההפעלה של $\{x,-x\}$ אחרי ההפעלה של $\{x,-a\}$ נבחר את הנציגים $\{x,-a\}$ לפני החפעלה של $\{x,-a\}$, הפונקציה $\{x,-a\}$ שומרת על כפל לכן אחרי ההפעלה של כל הנציגים שבחרנו, כלומר הקואורדינטות הן $\{x,-a\}$

$$(1 \cdot 2 \cdots (p-1))^{\frac{q-1}{2}} \equiv (p-1)!^{\frac{q-1}{2}} \mod p$$

$$\left(1 \cdot 2 \cdots \frac{q-1}{2}\right)^{p-1} \equiv \prod_{j=1}^{\frac{q-1}{2}} j^{p-1} \equiv \prod_{j=1}^{\frac{q-1}{2}} j^{\frac{p-1}{2}} \cdot (-j)^{\frac{p-1}{2}} \cdot (-1)^{\frac{p-1}{2}} \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}} \cdot \prod_{j=1}^{q-1} j^{\frac{p-1}{2}}$$

$$\equiv (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}} \cdot (q-1)!^{\frac{p-1}{2}} \mod q$$

$$.f\left(P\right) = \left((p-1)!^{\frac{q-1}{2}}, (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}} \cdot (q-1)!^{\frac{p-1}{2}}\right) \ \mathsf{prod}(q-1)!^{\frac{p-1}{2}}$$
ולכן

שני החישובים מובילים לאותה תוצאה עד כדי סימן, ולכן אם $\left(rac{q}{p}
ight)$ אז הסימן זהה ולכן

$$(q-1)!^{\frac{p-1}{2}} \left(\frac{p}{q}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}} \cdot (q-1)!^{\frac{p-1}{2}}$$

$$\implies \left(\frac{p}{q}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}} = \left(\frac{q}{p}\right) (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}}$$

 $.\binom{p}{q}=-\left(-1
ight)^{rac{p-1}{2}.rac{q-1}{2}}=\left(rac{q}{p}
ight)\left(-1
ight)^{rac{p-1}{2}.rac{q-1}{2}}$ ואם $\left(rac{q}{p}
ight)=-\left(-1
ight)^{rac{p-1}{2}.rac{q-1}{2}}=\left(rac{q}{p}
ight)$ ואם הסימן הפוך ולכן ההדדיות הריבועית.

כעת נעבור לנספחים ־ נספח 1 נובע ישירות מקריטריון אוילר, נותר להוכיח את נספח 2. אכן, מתקיים

משפט 5.7 שימוש בחוק ההדדיות יש אינסוף ראשוניים שהם 1 מודולו 4.

הוכחה: הוכחנו בעבר שיש אינסוף עם 3 מודולו 4, נראה עבור 1.

משפט 5.8 המספרים הראשוניים לסדרות חשבוניות

$$\lim_{x \to \infty} \frac{\# \left\{ p \le x \mid p \equiv a \mod N \right\}}{\pi \left(x \right)} = \frac{1}{\varphi \left(N \right)}$$

5.2 סימן יעקובי

הגדרה 5.9 סימן יעקובי עבור $(\frac{a}{m})=\left(\frac{a}{p_1}\right)\cdots\left(\frac{a}{p_r}\right)$ נגדיר $a\in\mathbb{Z}$ אי זוגי, לכל $p_1\cdots p_r=m\in\mathbb{N}$ כאשר באגף שמאל זה סימן יעקובי ובאגף ימין מכפלת סימני לז'נדר.

הערה 1.10 אם p_i ים ולכן אינה שארית ריבועית מודולו לפחות אחד אז a אז אז a אינה שארית ריבועית הערה 5.10 אם a אז a אז a לא בהכרח שארית ריבועית מודולו a מודולו a אז a לא בהכרח שארית ריבועית מודולו a

טענה 5.11 תכונות

- $\cdot \left(\frac{a}{m}\right) = \left(\frac{b}{m}\right)$ אם $a \equiv b \mod m$ אם.1
 - $.\left(rac{b^2}{m}
 ight)=1$ אם b זר לm אז.
 - $.\left(\frac{ab}{m}\right) = \left(\frac{a}{m}\right)\left(\frac{b}{m}\right)$.3

הוכחה: נוכיח את חוק ההדדיות הריבועית המוכלל.

 $.rac{m-1}{2}\equivrac{k_1-1}{2}+rac{k_2-1}{2}+\cdots+rac{k_\ell-1}{2}\mod 2$ אז $m=k_1\cdots k_\ell$ אי זוגי, $m=k_1\cdots k_\ell$

 $A_1=\#\left\{k_i\equiv 1\mod 4
ight\},A_3=\#\left\{k_i\equiv 3\mod 4
ight\}$ הוכחה: נסמן

אס איז $k_i=1 \mod 2$ איז $k_i\equiv 1 \mod 4$ ולכן , $\frac{k_i-1}{2}\equiv 0 \mod 2$ איז א און איז $k_i\equiv 1 \mod 4$

$$\frac{m-1}{2} \equiv 0 \mod 2 \iff m \equiv 1 \mod 4 \iff A_3 \text{ is even} \iff \frac{k_1-1}{2} + \frac{k_2-1}{2} + \dots + \frac{k_\ell-1}{2} \equiv 0 \mod 2$$

כעת, נרשום $m=p_1\cdots p_k, n=q_1\cdots q_\ell$ אז

6 הצפנה ומבחני ראשוניות

RSA הצפנת 6.1

תהליך יצירת המפתח הפרטי והפומבי:

- N=pq נסמן p,q נחרת שני ראשוניים גדולים .1
- $.\varphi\left(N\right)=\varphi\left(p\right)\varphi\left(q\right)=\left(p-1\right)\left(q-1\right)$ איילת מחשבת את 2.
 - $arphi\left(N
 ight)$ זר לו מספר 3.
- . $arphi\left(N
 ight)$, ושומרת את המפתח הפרטי , $\left(N,e
 ight)$, ושומרת את מפרסמת את איילת מפרסמת את המפתח הפומבי

תהליך הצפנת הודעה:

- (N,e) ,הודעה, המפתח את רוצה לשלוח אליה איילת איילת של הפומבי את משיג את בועז (N,e)
 - $1 \leq P < N$ בועז מקודד את ההודעה למספר.
 - . הועז מחשב את אר כועז $C \equiv P^e \mod N$ את מחשב 3.

תהליך פענוח הודעה:

- .1 איילת מקבלת הודעה C מבועז
- $_{\cdot}\varphi\left(N\right)$ איילת מחשבת את ההופכי d של מודולו 2.
- . איילת מחשבת את את $P \equiv C^d \mod N$ את מחשבת איילת 3.

 $P \equiv C^d \mod N$ אז או $C \equiv P^e \mod N$ גענה 6.1 אסענה לומר תחת ההגדרות אויל אס

 $ed\equiv 1\mod arphi(N)$ נובע $\varphi(N)$ נובע פודולו e,d המוצפנת, מכך שe,d החודעה המוצפנת, הודעה המוצפנת, מכך ש $ed\equiv 1\mod N$ נובע בלומר $ed\equiv 1+karphi(N)$ כלומר בי

אם P זר לP מתקיים

$$C^d \equiv (P^e)^d \equiv P^{ed} \equiv P^{1+k\varphi(N)} \equiv P \cdot \left(P^{\varphi(N)}\right)^k \equiv P \cdot 1^k \equiv P \mod N$$

אם p,q גדולים מאוד), אבל הטענה עדיין נכונה. אם p,q גדולים אינו אר זניח אניח זניח זניח זניח זניח לכך הוא אניח אכן, נניח בה"כ ווייכ אכן, אז

$$C^{d} \equiv (P^{e})^{d} \equiv (0^{e})^{d} \equiv 0 \equiv P \mod q$$

$$C^{d} \equiv (P^{e})^{d} \equiv P^{ed} \equiv P^{1+k\varphi(N)} \equiv P \cdot \left(P^{\varphi(p)}\right)^{\varphi(q)k} \equiv P \mod p$$

6.2 מבחני ראשוניות

נסיון ראשון - מבחן ראשוניות לפי המשפט הקטן של פרמה

N בהינתן n, אם נמצא n זר ל $n \in \mathbb{Z}$ זר לא כך שוו $n \in \mathbb{Z}$ אז או פריק. אז פריק מבור $n \in \mathbb{Z}$ אבל יש בעיה הוא לכל $n \in \mathbb{Z}$ פריק יש עד פרמה. לכן האלגוריתם לא יעבוד.

משפט 6.3 (ללא הוכחה) n הוא קרמייקל אוניים אונים, וכן $N=p_1p_2\cdots p_\ell\iff p_i$ הוא קרמייקל הוכחה אוניים אונים, וכן n_i לכל הוכחה. וכן ללא הוכחה

נסיון שני ־ מבחן Solovay-Strassen נסיון שני ־

N אוילר־יעקובי או כזה a . $a^{\frac{N-1}{2}} \not\equiv \left(rac{a}{N}
ight) \mod N$ זר אוילר־יעקובי או זוגי, אם נמצא $a \in \mathbb{Z}$ זר ל

 $a^{\frac{N-1}{2}} \equiv \left(rac{a}{N}
ight) \mod N$ כל עד פרמה הוא עד אוילר־יעקובי, כי אם הוא לא עד אוילר־יעקובי אז 6.4 הערה 6.4 כל עד פרמה $a^{N-1} \equiv \left(rac{a}{N}
ight)^2 \equiv (\pm 1)^2 \equiv 1 \mod N$ ולכן

. (לא צריך לדעת להוכיח). משפט 6.5 נכונות לכל N פריק אי זוגי ש עד אוילר־יעקובי (לא צריך לדעת להוכיח).

טענה 6.6 נסמן ב L_N את קבוצת השקרנים עבור N, כלומר את קבוצת האיברים שאינם עדי $a\in\mathbb{Z}_N^*$ אוילר־יעקובי עבור L_n אזי L_n אוילר־יעקובי עבור L_n אזי אזי L_n אוילר

הוכחה: לא הקלדתי, לא קשה.

 $|L_N| \leq rac{1}{2} \, |\mathbb{Z}_N^*|$ 6.7 מסקנה

lacktriangהן זרות ומגודל שווה. $g \in G \setminus H$ ומסתכלים על H, gH, הן זרות ומגודל שווה.

7 הלמה של הנזל

 $N=p_1^{\alpha_1}\cdots p_r^{\alpha_r}$ שונים שונים N לראשוניים שונים n הוא ריבוע מודולו n הוא פריבוע לקבוע אם n המעניין הוא n לפי משפט השאריות הסיני n ריבוע מודולו n היבוע מודולו n לכל n לכל n לכן המקרה המעניין הוא לפדוק אם n ריבוע מודולו n

 $\iff p^{\alpha}$ גישה 1: אם $p \neq 2$, ניתן להשתמש בקריטריון אוילר (כי יש ש"פ מודולו p^{α}), ולפיו $p \neq 2$ גישה 1: אם $p \neq 2$ גישה 1: אוילר (כי יש ש"פ מודולו $a^{\frac{\varphi(p^{\alpha})}{\gcd(2,\varphi(p^{\alpha}))}} \equiv 1$

p גישה 2: אם p^{α} ריבוע מודולו a ריבוע מודולו a

אם p^2 ויש פתרון מודולו p^2 הנתון p^2 הנתון p^2 הנתון p^2 הוא p^2 ויש פתרון מודולו p^2 הנתון p^2 הנתון p^2 הנתון p^2 וכן p^2 בלומר p^2 בתרון מודולו p^2 בתרון מודולו p^2 הנתון מודול p^2 הנת

נניח שמצאנו את כך $y=bp+y_1$ כך שנרשום $y=bp+y_1$ נמצא את את את את את את את את את על ידי כך את את את את את את את את המשואה

$$a \equiv y^2 \equiv (bp + y_1)^2 \equiv 2bpy_1 + y_1^2 \mod p^2$$

$$\implies 0 \equiv 2bpy_1 + \underbrace{(y_1^2 - a)}_{\equiv 0 \mod p} \mod p^2$$

$$\implies 0 \equiv 2by_1 + \underbrace{y_1^2 - a}_{p} \mod p$$

$$\implies b \equiv \frac{a - y_1^2}{p} \cdot (2y_1)^{-1} \mod p$$

a מסקנה 7.1 יהי $p \neq 2$ יהי $p \neq 2$ יהי a הוא ריבוע גם מודולו a אז a לכל a לכל a לכל a יהי a יהי a לכל a יהי a לכל a יהי a לומעשה פתרון למשוואה מכאן נובע מקרה פרטי של הלמה של הנזל: יהי a יהי a ראשוני, a זר לa ונניח שיש פתרון למשוואה a של הלמה של הלמה של הנזל: יהי a יהי ראשוני, a והניח שיש פתרון a המקיים a a mod a והוא a יש פתרון a יש פתרון a יש פתרון יחיד a a mod a המקיים a המקיים a והוא נקרא הרמה של a יש

 $.y_1=2$ נבחר $.x^2\equiv 14 \mod 125$ נבחר $.x^2\equiv 14 \mod 125$ נפתור את 1.3 נפתור את 1.3 נפתור את $.x^2\equiv 4b \mod 5$ ולכן $.x^2\equiv 4b \mod 5$ ולכן $.x^2\equiv 4b \mod 5$ נמצא הרמה מודולו 25: נרשום $.x^2\equiv 4b \mod 5$ אז המשוואה היא $.x^2\equiv 4b \mod 5$ ולכן $.x^2\equiv 4b \mod 5$ הפתרון הוא $.x^2\equiv 4b \mod 5$ ולכן $.x^2\equiv 4b \mod 5$

 $14\equiv y_3^2\equiv 850b+289\equiv -25b+39\mod 125$ ממצא הרמה מודולו 125: נרשום $y_3\equiv 25b+17$ אז המשוואה היא $y_3\equiv 25b+17$ נמצא הרמה מודולו 25 $b\equiv 25\mod 125$, כלומר $b\equiv 1\mod 5$, ולכן 25 $b\equiv 25\mod 125$

משפט 7.3 הלמה של הנזל יהי $\alpha \geq 2$ (ללא הוכחה). $\alpha \geq 2$ הלמה של הנזל יהי $a \geq 2$ (ללא הוכחה). $a \geq 2$ הלמה של הנזל יהי $a \geq 2$ (ללא הוכחה) פולינום עם מקדמים שלמים, $a \geq 2$ (די ועל א הוכחה) אזי לכל פתרון לא סינגולרי $a \geq 2$ של $a \geq 3$ (כלומר $a \geq 4$ אבל $a \geq 4$ של $a \geq 4$ וכן $a \geq$

 $x^2\equiv a \mod 2^k$ מוצאים פתרון $x^0\equiv a \mod 2^k$ הערה אחרת: כדי לפתור אחרת: p=2 מוצאים פתרון $k\geq 3$, ושיטה אחרת: עבור $k\geq 3$, ושניים עבור $k\geq 3$, ומציבים. או $k\geq 3$ ומציבים עבור $k\geq 3$, ומציבים שפתרון אחד עבור ווא אויים עבור באר אויים עבור באר ווא לפתחים אויים עבור באר ווא אויים באר ווא אויים

8 שברים משולבים וקירובים דיופנטיים

טענה 8.1 כתיב עשרוני של ממשיים כל ממשי ניתן לכתיבה כמספר עשרוני (אולי אינסופי). יש ייצוג סופי \iff המספר הוא רציונלי מהצורה $\frac{p}{2^{n.5k}} \iff$ הייצוג אינו יחיד (לדוגמה 19999 – 1). יש ייצוג מחזורי (החל ממקום מסוים) \iff המספר הוא רציונלי.

8.1 שברים משולבים

הגדרה 8.2 שבר משולב של מספר ממשי יהי $\theta\in\mathbb{R}$, נגדיר $a_0=\lfloor\theta\rfloor$ אם $\theta\in\mathbb{R}$, מתקיים (כלומר θ), מתקיים θ 1, מתקיים θ 2, נמשיך רקורסיבית על θ 3, ווא אינסוף, θ 4 אינסוף, אז מתקיים θ 5, אז מתקיים θ 6, נמשיך רקורסיבית על θ 7, ווא שלם.

הביטוי המתקבל $a_0 + \frac{1}{a_1 + \frac{1}{a_2 + \cdots}}$ של הביטוי המתקבל מסמנים

$$[a_0, a_1, \dots, a_n] = a_0 + \frac{1}{a_1 + \frac{1}{a_2 + \frac{1}{a_2 + \frac{1}{a_n}}}} \cdot \cdot \cdot + \frac{1}{a_n}$$

טענה 8.3 יצוג שברי של שבר משולב יהיו $a_0\in\mathbb{R}, a_1,\ldots,a_n\in\mathbb{R}\setminus\{0\}$ נגדיר,

$$p_{0} = a_{0}$$

$$p_{1} = a_{1}a_{0} + 1$$

$$\forall k \geq 2.p_{k} = a_{k}p_{k-1} + p_{k-2}$$

$$q_{0} = 1$$

$$q_{1} = a_{1}$$

$$\forall k \geq 2.q_{k} = a_{k}q_{k-1} + q_{k-2}$$

 $[a_0, a_1, \dots, a_k] = \frac{p_k}{a_k}$ \aleph

,הוכחה: באינדוקציה על k. עבור הבסיס

$$[a_0] = a_0 = \frac{a_0}{1} = \frac{p_0}{q_0}$$
$$[a_0, a_1] = a_0 + \frac{1}{a_1} = \frac{a_0 a_1 + 1}{a_1} = \frac{p_1}{q_1}$$

k נניח עבור k, אז

$$[a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, a_k, a_{k+1}] = \left[a_0, a_1, \dots, a_{k-1}, a_k + \frac{1}{a_{k+1}}\right] \stackrel{\text{ind. hyp.}}{=} \frac{p'_k}{q'_k}$$

עבור $p_i = p_i', q_i = q_i'$ מתקיים מתקיים לכל $a_0, a_1, \ldots, a_{k-1}, a_k + \frac{1}{a_{k+1}}$ ולכן שמתאימים שמתאימים לבור עבור

$$\frac{p_k'}{q_k'} = \frac{\left(a_k + \frac{1}{a_{k+1}}\right)p_{k-1} + p_{k-2}}{\left(a_k + \frac{1}{a_{k+1}}\right)q_{k-1} + q_{k-2}} = \frac{a_{k+1}\left(a_kp_{k-1} + p_{k-2}\right) + p_{k-1}}{a_{k+1}\left(a_kq_{k-1} + q_{k-2}\right) + q_{k-1}} = \frac{a_{k+1}p_k + p_{k-1}}{a_{k+1}q_k + q_{k-1}} = \frac{p_{k+1}p_k}{q_{k+1}}$$

$$\detegin{pmatrix} p_k & p_{k-1} \ q_k & q_{k-1} \end{pmatrix} = p_k q_{k-1} - p_{k-1} q_k = (-1)^{k-1}$$
 מתקיים $k\in\mathbb{N}$ למה 8.4 לכל

$$\det egin{pmatrix} p_1 & p_0 \\ q_1 & q_0 \end{pmatrix} = \det egin{pmatrix} a_1a_0 + 1 & a_0 \\ a_1 & 1 \end{pmatrix} = (a_1a_0 + 1) - a_1a_0 = 1 = (-1)^{1-1}$$
 , $k = 1$ הוכחה: עבור

(...) אז מתכונות דטרמיננטה (לינאריות לפי עמודות, ...)

$$\det \begin{pmatrix} p_k & p_{k-1} \\ q_k & q_{k-1} \end{pmatrix} = \det \begin{pmatrix} a_k p_{k-1} + p_{k-2} & p_{k-1} \\ a_k q_{k-1} + q_{k-2} & q_{k-1} \end{pmatrix} = a_k \underbrace{\det \begin{pmatrix} p_{k-1} & p_{k-1} \\ q_{k-1} & q_{k-1} \end{pmatrix}}_{=0} + \det \begin{pmatrix} p_{k-2} & p_{k-1} \\ q_{k-2} & q_{k-1} \end{pmatrix}$$
$$= -\det \begin{pmatrix} p_{k-1} & p_{k-2} \\ q_{k-1} & q_{k-2} \end{pmatrix} = -(-1)^{(k-1)-1} = (-1)^{k-1}$$

מסקנה 8.5 אם p_k,q_k אז $a_0,\dots,a_k\in\mathbb{Z}$ ארם ארכו.

 $d=\pm 1$ ולכן $d\mid p_kq_{k-1}-p_{k-1}q_k=(-1)^{k-1}$ אז $d\mid p_k,q_k$ הוכחה: אם

משפט 8.6 יהי $\theta \in \mathbb{R}$ יהי השבר המשולב של θ סופי של השבר המשולב אז השבר האי השבר המשולב של אי רציונלי אז

$$\lim_{n \to \infty} \frac{p_n}{q_n} = \lim_{n \to \infty} [a_0, a_1, \dots, a_n] = \theta$$

הוכחה: אם השבר סופי אז $\mathbb{Q}\in [a_0,a_1,\dots,a_n]\in \mathbb{Q}$ (חיבור, מנה של רציונליים), ואם θ רציונלי אז תהליך בניית השבר המשולב, שמתבסס על אלגוריתם אוקלידס עבור a,b כאשר a,b חייב לעצור. כעת נניח כי θ אי רציונלי. בסימונים מהגדרת שבר משולב

$$\theta = [a_0, a_1, \dots, a_k, \theta_{k+1}] = \frac{\theta_{k+1}p_k + p_{k-1}}{\theta_{k+1}q_k + q_{k-1}}$$

ולכן

$$\begin{vmatrix} \theta - \frac{p_k}{q_k} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \frac{\theta_{k+1}p_k + p_{k-1}}{\theta_{k+1}q_k + q_{k-1}} - \frac{p_k}{q_k} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \frac{\theta_{k+1}p_kq_k + p_{k-1}q_k - \theta_{k+1}q_kp_k - p_kq_{k-1}}{q_k\left(\theta_{k+1}q_k + q_{k-1}\right)} \end{vmatrix}$$

$$\stackrel{\text{lemma}}{=} \begin{vmatrix} \frac{-\left(-1\right)^{k-1}}{q_k\left(\theta_{k+1}q_k + q_{k-1}\right)} \end{vmatrix} = \frac{1}{q_k\left(\theta_{k+1}q_k + q_{k-1}\right)} \stackrel{\theta_{k+1} > 1, q_i \ge 1}{\leqslant} \frac{1}{q_k^2} \xrightarrow{k \to \infty} 0$$

lacktriangleהגבול נובע מכך ש־ $q_{k-1}+q_{k-1}+q_k=1$ וכן $a_k\geq 1$, ולכן $a_k\geq 1$ ולכן מכך ש־ $q_k=a_kq_{k-1}+q_{k-2}$

אז $p\in\mathbb{Z},q\in\mathbb{N},x\in\mathbb{R}$ יהיו 8.7 טענה

$$\left\lfloor \frac{p+x}{q} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{p+\lfloor x \rfloor}{q} \right\rfloor$$

 $\alpha=[a_0,\ldots,a_{k-1},\overline{a_k,\ldots,a_{k+m-1}}]$ משפט 8.8 לגראנז' $\alpha\in\mathbb{R}$ הינו בעל ייצוג מחזורי בשברים משולבים, כלומר $\alpha\in\mathbb{R}$ לאראנז' $\alpha\in\mathbb{R}$ לאראנז' אם ורק אם $\Delta=b^2-4ac>0$ וכן $a\neq0$ כאשר $a\neq0$ לא ריבוע שלם $a\neq0$ לא ריבוע שלם $a\neq0$ לא להוכחה).

8.2 קירובים דיופנטיים

מסקנה 8.9 (מהמשפט שלפני לגראנז') לכל $\theta\in\mathbb{R}$ אי רציונלי יש אינסוף קירובים דיופנטיים שמקיימים . $\left|\theta-\frac{p}{q}\right|\leq \frac{1}{2q}$ מסקנה $\left|\theta-\frac{p}{q}\right|\leq \frac{1}{2q}$ מסקנה זו משפרת את החסם הטריויאלי, שיש קירוב עם $\left|\theta-\frac{p}{qn}\right|<\frac{1}{q_n^2}$ מספר כמו כן היא ייחידות לאי רציונליים, כי עבור θ או θ או θ אז θ אז θ ווש מספר כמו כן היא ייחידות עם θ (כי בהינתן θ , המספר θ נקבע ביחידות).

משפט 8.10 הרישות של הפיתוח של $\theta \in \mathbb{R}$ לשברים משולבים נותנות את הקירוב הטוב ביותר במובן הראי.

- בו להגיע לקירוב (א ניתן להגיע לכל פומר, לא לחלש: לכל $\left|\theta-\frac{p_n}{q_n}\right|<\left|\theta-\frac{a}{b}\right|$ מתקיים מתקיים $1\leq b< q_n$ כך ש $a,b\in\mathbb{Z}$ לא ניתן להגיע לקירוב (טוב יותר מבלי להגדיל את המכנה.
- 2. **המובן החזק:** לכל $a,b\in\mathbb{Z}$ כך ש $a,b\in\mathbb{Z}$ מתקיים $b,b\in\mathbb{Z}$ מתקיים $a,b\in\mathbb{Z}$. תכונה זו היא למעשה 2. המובן החזק: לכל $a,b\in\mathbb{Z}$ לקירובים $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות קריטריון הכרחי ומספיק לקירובים $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות להגדיר את p_{n+1},q_{n+1} להיות הכרחי ומספיק לקירובים $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות קריטריון הכרחי ומספיק לקירובים $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות להערמים עם $a,b\in\mathbb{Z}$ מינימלי כך ש־ $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות להערמים עם $a,b\in\mathbb{Z}$ מינימלי כך ש־ $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות להערמים עם $a,b\in\mathbb{Z}$ מינימלי כך ש־ $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות להערמים עם $a,b\in\mathbb{Z}$ מינימלי כך ש־ $a,b\in\mathbb{Z}$ של $a,b\in\mathbb{Z}$ להיות להערמים עם $a,b\in\mathbb{Z}$ מינימלי כך ש־ $a,b\in\mathbb{Z}$ המתקיים להערמים להערמי

הגדרה 8.11 מספר אלגברי $\alpha\in\mathbb{R}$ נקרא אלגברי אם הוא שורש של פולינום $f\in\mathbb{Z}[x]$ (באופן שקול, שור של $\alpha\in\mathbb{R}$ אם אלגברי, המעלה של α זו המעלה המינימלית של פולינום כזה ש־ α שורש שלו. בנוסף, אם α אינו אלגברי הוא נקרא טרנסצנדנטי.

משפט 8.12 ליוביל לכל lpha
eq a אלגברי ממעלה $a \in \mathbb{R}$ ספר c = c(lpha) > 0 כך שלכל אלגברי ממעלה $lpha \in \mathbb{R}$ אלגברי מתקיים . $\left| lpha - rac{p}{q}
ight| \geq rac{c}{q^d}$

 $d = 1, d \ge 2$ הוכחה: נפריד למקרים

אם $\frac{p}{q} \neq \alpha$ לכל אז לכל ,
 $c\left(\alpha\right) = \frac{1}{b}$ ונגדיר $\alpha = \frac{a}{b}$ מתקיים α רציונלי. נניח
 α

$$\left|\alpha - \frac{p}{q}\right| = \left|\frac{a}{b} - \frac{p}{q}\right| = \frac{|aq - bp|}{bq} \ge \frac{1}{bq} = \frac{c}{q}$$

אז $f\left(\frac{p}{q}\right)=0$ אז $f\left(\alpha\right)=0$ כך ש $f\left(\alpha\right)=0$ לך אין שורשים רציונליים, כי אם $f\left(\frac{p}{q}\right)=0$ אז $f\left(\alpha\right)=0$ אז $f\left(\alpha\right)=0$ בך על שורשים רציונלי ולכן מעלת $f\left(\alpha\right)=0$ אז $f\left(\alpha\right)=0$ ואז $f\left(\alpha\right)=0$ וכך שולינום רציונלי ולכן מעלת $f\left(\alpha\right)=0$ היא לכל היותר $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ ע"י $f\left(\alpha\right)=0$ לך און שורשים רציונליים, כי אם $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ בין $f\left(\alpha\right)=0$ שמקיים $f\left(\alpha\right)=0$ מתקיים $f\left(\alpha\right)=0$ מתקיים $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ בין $f\left(\alpha\right)=0$ שמקיים $f\left(\alpha\right)=0$ מתקיים $f\left(\alpha\right)=0$ מתקיים $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ בין $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ בין $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ בין $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש $f\left(\alpha\right)=0$ אז לפי משפט לגראנז' יש לפי משפט לגראנז' יש לפי מיד לפי משפט לגראנז' יש לפי מיד לפי

$$0 \neq \left| f\left(\frac{p}{q}\right) \right| = \left| \sum_{i=0}^{d} a_i \frac{p^i}{q^i} \right| = \frac{1}{q^d} \left| \sum_{i=0}^{d} a_i q^{d-i} p^i \right| \ge \frac{1}{q^d}$$

ולכן

$$\left| \frac{p}{q} - \alpha \right| = \frac{\left| f\left(\frac{p}{q}\right) \right|}{\left| f'\left(x_0\right) \right|} \ge \frac{\frac{1}{q^d}}{M} \ge \frac{c}{q^d}$$

כדרוש.

מספרים אלו טרנסצנדנטי. מספרים אלו $\left|\frac{p}{q}-\theta\right|<\frac{1}{q^d}$ כך ש $\frac{p}{q}$ כך על $d\in\mathbb{N}$ מספר שניתן לקרב לכל לקרב לכל על ידי $d\in\mathbb{N}$ על ידי מספרי ליוביל, ויש טרנסצנדנטיים שאינם מספרי ליוביל (לדוגמה π,e). לדוגמה,

$$\theta = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{10^{n!}} = 0.11000100\dots$$

הוא ליוביל ובפרט טרנסצנדנטי.

9 סכומי ריבועים

9.1 חוג השלמים של גאוס

 $\mathbb{Q}\left(i
ight)=\left\{r+is\mid r,s\in\mathbb{Q}
ight\}\subseteq\mathbb{C}$ המספרים של גאוס

. טענה $\mathbb{Q}(i)$ הוא תת־שדה של \mathbb{Q} , כלומר הוא מכיל את $\mathbb{Q}(i)$, וסגור לחיבור, חיסור, כפל, והופכי כפלי.

הסגירות נובעת (r+is) + (r'+is') = (r+r') + i (s+s') אז $r,r',s,s'\in\mathbb{Q}$ היכחה: $0,1\in\mathbb{Q}(i)$ הוכחה: $0,1\in\mathbb{Q}(i)$ הסגירות נניח מסגירות רציונליים לחיבור. כפל תרגיל, ועבור הופכי נניח (s+is) אז

$$\frac{1}{r+is} = \frac{r-is}{(r+is)\left(r-is\right)} = \frac{r-is}{r^2+s^2} = \frac{r}{r^2+s^2} + i \cdot \frac{-s}{r^2+s^2} \in \mathbb{Q}\left(i\right)$$

שוב, מכך שהרציונליים הם שדה.

 \mathbb{Q} שדות ריבועית של גם מרחב וקטורי מעל \mathbb{Q} ממימד ב, וזו דוגמה להרחבת מרחב וקטורי מעל אות מימד בישוח הערה פוליים מרחב וקטורי מעל

טענה 9.5 $\mathbb{Z}[i]$ הוא תת־חוג של $\mathbb{Q}(i)$ (או של $\mathbb{Q}(i)$), כלומר הוא מכיל את $\mathbb{Z}[i]$ הוא תת־שדה (לא סגור להופכי).

. הערה שלה בדיוק כל סכומי הריבועים, $N o \mathbb{Z}\left[i\right] o \mathbb{Z}_{>0}$ הנורמה על נסתכל על לישרה **9.6**

 $N\left(lpha
ight) =1$ טענה 9.7 ההפיכים ב $\left[i
ight]$ הם $\mathbb{Z}\left[i
ight]$ ההפיכים לאיברים עם $\mathbb{Z}\left[i
ight]$

 $N\left(lpha
ight),N\left(eta
ight)\in\mathbb{Z}_{\geq0}$ וכן $N\left(lpha
ight),N\left(eta
ight)=N\left(lpha
ight)$ אז $lphaeta=N\left(lpha
ight)$ וכן $N\left(lpha
ight)$ לכן שניהם $N\left(lpha
ight)$

טענה 9.8 $\mathbb{Z}[i]$ הוא חוג אוקלידי, כלומר קיים בו אלגוריתם חלוקה בשארית ביחס לנורמה. משמע, לכל $\mathbb{Z}[i]$ און הוא חוג אוקלידי, כלומר קיים בו אלגוריתם חלוקה בשארית $\alpha=q\beta+r$ כך ש $\alpha,\beta\in\mathbb{Z}[i]$ עם $\alpha,\beta\in\mathbb{Z}[i]$

הוכחה: מתקיים $.\left|\frac{r}{\beta}\right|<1$ אם ורק אם $|r|<|\beta|$ אם ורק אם ורק אם $|r|^2=N(r)< N(\beta)=|\beta|^2$ נרשום . מתקיים , $\frac{\alpha}{\beta}=r+is\in\mathbb{Q}$ (נעגל את נעגל באיזשהו הקואורדינטות) ונקבל $q\in\mathbb{Z}$ כך שר $q\in\mathbb{Z}$ (ווא מונקבל ביותר) ונקבל . $q\in\mathbb{Z}$ (ווא מונקבל ביותר) ונקבל .

מסקנה 9.9 תכונות של החוג בחוג $\mathbb{Z}[i]$ יש gcd (יחיד עד כדי כפל בהפיך), מקדמי בזו, אי פריק שקול לראשוני, ויחידות פירוק לראשוניים כפול הפיך עד כדי כפל בהפיך ושינוי סדר הראשוניים.

9.2 משפט פרמה־גאוס

 $\mathbb{Z}[i]$ משפט 9.10 אם $p \equiv 3 \mod 4$ ראשוני וכן 9.10 אי פריק ב

 $N\left(lpha
ight),N\left(eta
ight)>1$ וכן $N\left(lpha
ight)N\left(eta
ight)=N\left(p
ight)=p^2$ אז lphalpha=p לא הפיכים כך של lpha לא הפיכים כך אוכן lpha לא הפיכים כך על היא בדיוק כל סכומי הריבועים), אבל זו סתירה ולכן $N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)=N\left(lpha
ight)$ לכך של n=1 מהכיוון במשפט הבא, שלא מסתמך על תוצאה זו).

 $p \not\equiv 3 \mod 4 \iff$ פשפט 9.11 שני ריבועים מספר ראשוני מספר חשוני p מספר משפט 9.11 פשפט

הוכחה: אכן, השאריות הריבועיות מודולו $n\in\mathbb{N}$ כללי, לא בהכרח ראשוני. אכן, השאריות הריבועיות מודולו $n\in\mathbb{N}$ הוא שני ריבועים של שני ריבועים מודולו 4 הוא אחד מבין n+1 הוא אחד שני ריבועים של שני ריבועים אז 4 n=1 הוא אחד מבין n=1 הוא אחד מבין n=1 הוא אחד מבין סכום שני ריבועים אז n=1 הוא אחד מבין מודולו 4 הוא אחד מבין מודולו או היבועים אז 4 הוא אחד מבין מודולו 4 הוא אחד מבין מודולו אחד מבין מודילו אחד מודילו אחד מבין מודילו אחד מודילו אחד מבין מודילו אודילו אודילו

מסקנה $n=\prod_{i=1}^r p_i^{e_i}$ (תרגיל) בפירוק שני ריבועים שני ריבועים שני חטבעי הוא טבעי חטבעי הוא סכום שני ריבועים אוגית. שמקיים p_i החזקה של כל p_i

טענה 9.13 אי פריקים ב[i] איז האיברים האי־פריקים היחידים ב[i] הם i-1 ראשוניים עם $p\equiv 3 \mod 4$ אי פריקים ב $p\equiv 1 \mod 4$ כך שיש ראשוני $p\equiv 1 \mod 4$ כך שיש ראשוני $p\equiv 1 \mod 4$

הוכחה: אם עיברים מהפירוק $\mathbb{Z}\left[i\right]$ מופיעים ה α ($\alpha\cdot\overline{\alpha}=p_1^{e_1}\cdots p_r^{e_r}$ אי פריק איברים מהפירוק אם הוכחה: אם $\alpha\in\mathbb{Z}\left[i\right]$ מופיעים הפירוק את חבר של אחד האי פריקים בפירוק זה.

: , $N\left(8-i\right)=65=5\cdot13$ נפרק. מתקיים $8-i\in\mathbb{Z}\left[i\right]$ את פריקים אל פריקים פרק.

$$5 = (2+i)(2-i)$$
$$13 = (2+3i)(2-3i)$$

בדיוק אחד מבין i=1,2-i בפירוק של i=8, במקרה הזה זה זה i=2+i (מחלקים ובודקים אם יוצא שלם גאוס). בדיוק אחד מבין i=2+3i בפירוק של i=8, במקרה הזה i=2+3i נחשב i=1+8i בפירוק של i=3+3i בפירוק את הדרוש.

10 הרחבות ריבועיות

הגדרה 10.1 הרחבה ריבועית (לא לגמרי חלק מהקורס) תת שדה של $\mathbb Q$ (שמכיל את $\mathbb Q$, אבל זה נכון לכל תת שדה) וכמרחב וקטורי מעל $\mathbb Q$ הוא דו־מימדי. לדוגמה, ראינו את $\mathbb Q$ (i).

טענה 20.1 (תרגיל) השדות הללו הם בדיוק מהצורה $\left\{r+s\sqrt{d}\mid r,s\in\mathbb{Q}\right\}$ שאינו שאינו השדות (תרגיל) אינו 10.2 היבוע.

10.1 הרחבות ריבועיות דמיוניות וממשיות

הרחבות ריבועיות דמיוניות

 $\mathbb{Q}\left(i\right)$ את מקבלים d=-1 מקבלים את לדוגמה עבור d<0

 $\overline{x+y\sqrt{d}}=x-y\sqrt{d}$ הגדרה 10.3 צמוד הצמוד המרוכב

$$N\left(z
ight)=z\overline{z}=x^{2}-dy^{2}=\left|z
ight|^{2}$$
 נורמה

 $N\left(z
ight)=1$ טענה 10.4 ההפיכים ב $\left[\sqrt{d}
ight]$ הם כל האיברים עם 10.4 התפיכים ב

 $d \leq -2$ ואם $\alpha = \pm 1, \pm i$ אז d = -1 כדי למצוא את ההפיכים צריך לפתור את $x^2 - dy^2 = 1$ אז $\alpha = \pm 1, \pm i$ אז $\alpha = \pm 1, \pm i$ ואם $\alpha = 1, \pm i$ ואם $\alpha =$

הרחבות ריבועיות ממשיות

 $\mathbb{.Q}\left(\sqrt{2}\right)$ את מקבלים d=2עבור לדוגמה לדוגמה, מאטר כאשר הרחבה הרחבה ליש

 $ilde{lpha}=r-s\sqrt{d}$ מוגדר של אמוד הצמוד הצמוד הצמוד מוגדר 10.6 הגדרה

 $N\left(lpha
ight) =lpha ilde{lpha} =r^{2}-ds^{2}$ (כעת עשויה להיות שלילית, אבל היא שלילית, אבל היא

N(z)= טענה $\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]$ הם כל האיברים עם $\tilde{lphaeta}$. ההפיכים ב $\tilde{lphaeta}$ הם כל האיברים עם \tilde{lpha} המענה \tilde{lpha} המשוואה \tilde{lpha} המשוואה \tilde{lpha} באופן שקול הפתרונות של המשוואה \tilde{lpha} המשוואה \tilde{lpha} באופן שקול הפתרונות של המשוואה \tilde{lpha}

. אינו רציונלי. אינו $\sqrt{d}=\frac{x}{y}$ ולכן $x^2-dy^2=0$ אחרת אחרת אינו מתקיים $0
eq \alpha\in\mathbb{Q}\left(\sqrt{d}\right)$ אבל אינו רציונלי.

10.2 משוואת פל

הערה 10.9 פתרונות משוואת פל מתאימים לאיברים ההפיכים ב $\left[\sqrt{d}\right]$, ולכן יש להם מבנה של חבורה, כאשר הכפל הוא

$$(x,y) \cdot (a,b) = (ax + byd, ay + bx)$$

, קבוצת הפתרונות סגורה לכפל, יש בה איבר יחידה (1,0) והופכי לכל איבר

מסקנה 10.10 אם יש פתרון לא טריויאלי, כלומר לא $(\pm 1,0)$, אז יש אינסוף פתרונות.

הוכחה: אם $x+y\sqrt{d}>1$ ואז $x\geq 0,y\geq 1$ הפיך, בה"כ ניתן להניח $x+y\sqrt{d}\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}\right]$ ואז הוכחה: אם

$$\left(x + y\sqrt{d}\right)^n \xrightarrow{n \to \infty} \infty$$

וכל חזקה כזו מהווה פתרון, כי זו חבורה.

 $x+y\sqrt{d}>1\iff x+y\sqrt{d}$ פתרון חיובי (x,y) מתרון

x>0,y<0 אז $x+y\sqrt{d}<-1$ אז x<0,y<0 אז $x+y\sqrt{d}>1$ אז x,y>0 הוכחה: אם $x+y\sqrt{d}>1$ אז x,y>0 אז $x+y\sqrt{d}>1$ אז $x+y\sqrt{d}>1$ ואם $x+y\sqrt{d}>1$ אז $x+y\sqrt{d}>1$ ואם $x+y\sqrt{d}>1$ ואם $x+y\sqrt{d}=1$ ובביטוי הנ"ל $x+y\sqrt{d}=1$ ובביטוי הנ"ל ולכן $x+y\sqrt{d}=1$ ובביטוי הנ"ל ולכן $x+y\sqrt{d}=1$ ולכן $x+y\sqrt{d}=1$ ו

. משפט 10.12 לכל d>0 לא ריבוע יש פתרון לא טריויאלי למשוואת פל

 $- x^2 - dy^2 = k$ הונחה: למה: קיים $k \in \mathbb{Z}$ כך שיש אינסוף פתרונות בשלמים ל

הוכחה: $\left|rac{x}{y}-\sqrt{d}
ight|<rac{1}{y^2}$ היופנטיים דיופנטיים אינסוף קירוב קירוב כזה , $\sqrt{d}
otin\mathbb{Q}$

$$\left|x^2 - dy^2\right| = y^2 \left|\left(\frac{x}{y}\right)^2 - d\right| = y^2 \left|\frac{x}{y} - \sqrt{d}\right| \cdot \left|\frac{x}{y} + \sqrt{d}\right| < \frac{x}{y} + \sqrt{d} \le 1 + 2\sqrt{d}$$

לכן לכל $|x^2-dy^2|<1+2\sqrt{d}$ מתקיים מחפר סופי של מספר שמקיימים $\left|\frac{x}{y}-\sqrt{d}\right|<\frac{1}{y^2}$ מתקיים לכל לכל לכל מפר אינסוף מבין ה((x,y)ים מקבלים אותו ערך.

 $lpha_1=$ נחזור להוכחת המשפט. עבור k זה, יש אינסוף פתרונות לכן ניתן למצוא שני פתרונות שונים $lpha_2>lpha_1$ בה"כ $x_1\equiv x_2 \mod k, y_1\equiv y_2 \mod k$ כלומר $x_1+y_1\sqrt{d}, lpha_2=x_2+y_2\sqrt{d}$ נניח בה"כ ב $x_1=x_2 \mod k, y_1\equiv y_2 \mod k$ ונראה ש $x_1=x_2 \mod k$ פתרון חיובי, שלם, לא טריויאלי לו

 $.lpha_2>lpha_1$ כי $rac{lpha_2}{lpha_1}>1$ כי ולא טריויאלי: $N\left(rac{lpha_2}{lpha_1}
ight)=rac{N(lpha_2)}{N(lpha_1)}=rac{k}{k}=1$ כי מכפליות הנורמה מכפליות הנורמה

שלם: מתקיים $\mathbf{,}\frac{\alpha_2}{\alpha_1}=\frac{\alpha_2\tilde{\alpha_1}}{\alpha_1\tilde{\alpha_1}}=\frac{\alpha_2\tilde{\alpha_1}}{k}=\frac{(x_1x_2-y_1y_2d)+\sqrt{d}(x_1y_2-x_2y_1)}{k}$ והמונה מתחלק בי

$$(x_1x_2 - y_1y_2d) + \sqrt{d}(x_1y_2 - x_2y_1) \equiv (x_1x_1 - y_1y_2d) + \sqrt{d}(x_1y_1 - x_1y_1) \equiv k + 0 \equiv 0 \mod k$$

. ולכן $rac{lpha_2}{lpha_1} \in \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]$ ולכן

 $x+y\sqrt{d}>0$ עם (x,y) יש פתרון 10.13 מסקנה

 $1<arepsilon_d=x_1+y_1\sqrt{d}$,1 ממו מינימלי מינימלי פתרון מינימלי

הוכחה: הראשון כי יש פתרון חיובי, והשני כי אם $x+y\sqrt{d}$ פתרון חיובי אז יש מספר סופי של פתרונות בקטע $\left(1,x+y\sqrt{d}\right)$ ולכן יש ביניהם מינימלי.

 $\{\pm arepsilon_d \mid n \in \mathbb{Z}\}$ משפט 10.14 הפתרונות של משוואת הפתרונות

הוכחה: לכל פתרון (x,y) מתאים פתרון חיובי על ידי שינוי סימן $\alpha=x+y\sqrt{d}$ כך מתאים פתרון חיובי על ידי שינוי סימן (x,y) מתאים מתאים פתרון $\alpha=\varepsilon_d^n$ מתאים פתרון כי הוא הפיך. ממינימליות $\varepsilon_d^n=1$ נובע $\varepsilon_d^n=1$ כלומר $\varepsilon_d^n=1$ פתרון המקורי הוא $\varepsilon_d^n=1$ בו מתרון המקורי הוא $\varepsilon_d^n=1$