```
a,b\in S וכן a-b\in S וכן a+b\in S מתקיים a,b\in S עבורה לכל אבורה ביחס לחיבור חיסור וכפל: קבוצה אוכן
                                                                                                          טענה: \mathbb{Z} סגורה ביחס לחיבור חיסור וכפל.
                               S \cap (0,1] = \{1\} המקיימת את האי־שיוויון היסודי של תורת המספרים: קבוצה S \subseteq \mathbb{R} המקיימת
                                                                                     . מקיימת את אי־שיוויון היסודי של תורת המספרים. מקיימת את מקיימת מענה: \mathbb{Z}
         S=\mathbb{Z} אזי חיסור וכפל אזי איישננה. מהארS=\mathbb{Z} המקיימת את האי־שיוויון היסודי של תורת המספרים וכן סגורה ביחס לחיבור חיסור וכפל אזי
                                                   . מסקנה עיקרון הסדר הטוב על הטבעיים: תהא S \subseteq \mathbb{N} באשר S \neq \emptyset אזי
                                                                           . סענה: תהא S\subseteq\mathbb{Z} אזי \min\left(S
ight) אזי איזי מלרע האם חסומה מלרע חסומה
                                                                        . קיים \max{(S)} אזי S \neq \varnothing חסומה מלעיל באשר S \subseteq \mathbb{Z} אזי
                                                                                           מסקנה: \mathbb{Z} אינה חסומה מלרע וכן אינה חסומה מלעיל.
מסקנה עיקרון האינדוקציה: יהי P\left(n\right)\Longrightarrow P\left(n+1\right) מאינה n\in\mathbb{N} וכן לכל P\left(0\right) באשר שנידיקט מעל P\left(n\right) איזי איזי ווער איינדוקציה: יהי פרידיקט מעל
                                                                                                                                                    .m \in \mathbb{N}
(orall m < n.P\left(m
ight)) \Longrightarrow P\left(n+1
ight) מתקיים n \in \mathbb{N} מתקיים P\left(n+1
ight) פענה עיקרון האינדוקציה החזקה: יהי
                                                                                                                                  .k \in \mathbb{N} לכל P(k) אזי
                                                             ab=ac מספר מתחלק במספר: יהיb\in\mathbb{Z} אזי אוי a\in\mathbb{Z} אזי מספר מתחלק במספר: יהי
                                                                                                a|b אזי aב מתחלק ב־a,b\in\mathbb{Z} אזי סימון: יהיו
                                                                                        a \nmid b אזי a באשר b אינו מתחלק ב־a,b \in \mathbb{Z} אינו מחלק יהיו
                                                                                                                              a|0 אזי a\in\mathbb{Z} טענה: יהי
                                                                                                                 -1|a טענה: יהיa\in\mathbb{Z} אזי אוכן
                                                          |a| (db+ec) מתקיים c,d\in\mathbb{Z} אזי לכל a|c וכן a|b באשר a,b,c\in\mathbb{Z} מתקיים
                                                                                                 a|c אזי b|c וכן a|b באשר a,b,c\in\mathbb{Z} טענה: יהיו
                                                                                                         a \leq b אזי a|b באשר a,b \in \mathbb{N} טענה: יהיו
                                                                                     ((a|b) \land (b|a)) \Longleftrightarrow (a \in \{\pm b\}) אזי a,b \in \mathbb{Z} טענה: יהיו
                   a=qd+r טענה חלוקה עם שארית: יהי a\in\mathbb{Z} ויהי a\in\mathbb{Z} אזי קיימים ויחידים q,r\in\mathbb{Z} באשר טענה ויהי d\in\mathbb{N}_+ ויהי
                                                a אזי a\in\mathbb{Z} איי של a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי וויהיו a\in\mathbb{Z} יהי מנה של חלוקה: יהי
                                            x אזי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי ויהיו של חלוקה. יהי יהי אחלוקה: יהי
                                   a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי מסקנה:
                                                                  |x|=\max\left((-\infty,x]\cap\mathbb{Z}
ight) אזי x\in\mathbb{R} החלק השלם/ערך שלם תחתון: יהי
                                                q=\lfloor rac{a}{d} 
floorיהי d\in \mathbb{N}_+ יהי a\in \mathbb{Z} ויהיו a\in \mathbb{Z} חלוקה עם שארית של a\in \mathbb{N}_+ מסקנה: יהי
                                                                                     H=d\mathbb{Z} עבורו d\in\mathbb{N} אזי קיים ויחיד ווא H\leq\mathbb{Z} עבורו
                                                                                                             a\mathbb{Z}+b\mathbb{Z}\leq\mathbb{Z} טענה: יהיו a,b\in\mathbb{Z} אזי טענה:
                                                                         d\mathbb{Z}=a\mathbb{Z}+b\mathbb{Z} עבורו d\in\mathbb{N} אזי a,b\in\mathbb{Z} יהיו מירבי: מחלק משותף מירבי:
                                                     \gcd\left(a,b
ight)=d אזי a,b\in\mathbb{Z} ויהי d\in\mathbb{N} המחלק המשותף המירבי של
                                                                                                       (a,b)=\gcd{(a,b)} אזי a,b\in\mathbb{Z} סימון: יהיו
                                                                                          \gcd\left(a,b\right)|b וכן \gcd\left(a,b\right)|a אזי a,b\in\mathbb{Z} טענה: יהיו
                                                                 \gcd\left(a,b
ight)=na+mb עבורם n,m\in\mathbb{Z} אזי קיימים a,b\in\mathbb{Z} איי היי
                                                                                      c|\gcd(a,b) אזי c|b וכן c|a באשר a,b,c\in\mathbb{Z} טענה: יהיו
```

 $\gcd(a,b)=\max\{d\in\mathbb{Z}\mid (d|a)\land (d|b)\}$  אזי  $\{a,b\}
eq\{0\}$  באשר באשר  $a,b\in\mathbb{Z}$  יסענה: יהיו

 $\gcd\left(a_1\dots a_n
ight)=\sum_{i=1}^n m_i\cdot a_i$  עבורו אזי קיים  $m\in\mathbb{Z}^n$  אזי קיים  $a_1\dots a_n\in\mathbb{Z}$  יהיו

 $d\mathbb{Z}=\sum_{i=1}^n a_i\mathbb{Z}$  עבורו אזי  $d\in\mathbb{N}$  אזי  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{Z}$  יהיו

 $d|\gcd(a_1\ldots a_n)$  אזי  $i\in[n]$  לכל  $d|a_i$  באשר  $a_1\ldots a_n, d\in\mathbb{Z}$  טענה: יהיו

 $i\in [n]$  לכל  $\gcd\left(a_1\ldots a_n
ight)|a_i$  אזי  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{Z}$  טענה: יהיו

 $a_1 \ldots a_n = 1$  מספרים זרים: מספרים  $a_1 \ldots a_n \in \mathbb{Z}$  מספרים מספרים מספרים

 $\gcd(a,b)=d$  אזי d=na+mb וכן  $m,m\in\mathbb{Z}$  וכן קיימים ויהי d באשר  $d\in\mathbb{N}$  אזי ויהי  $d\in\mathbb{Z}$  אזי ויהי

 $\gcd(a_1\dots a_n)=d$  איי אוי  $a_1\dots a_n$  איי היו ויהי  $d\in\mathbb{N}$  המחלק המשותף המירבי של  $a_1\dots a_n\in\mathbb{Z}$  איי

 $\mathbb{Z} \subseteq \mathbb{R}$  :טענה

```
a=\sum_{k=1}^k d_ib^i טענה: יהי b\in\mathbb{N}באשר b\in\mathbb{N} המקיים ויחיד ויחיד אזי קיים ויחיד ויחיד ויחיד ויחיד ויחיד מענה: יהי
      (n)_b=d אזי n=\sum_{i=1}^k d_ib^i וכן וכך d_k>0 באשר d\in\{0,\dots,b-1\}^k ויהי ויהי ויהי ויהי b\in\mathbb{N}_{\geq 2} אזי מפרתי בבסיס: יהי
                                                                                          הערה: כאשר לא כתוב בסיס בייצוג נתייחס לבסיס עשרוני.
                                                                                 \mathrm{len}\left((n)_b
ight)=\left\lfloor\log_b\left(n
ight)
floor+1 אזי n\in\mathbb{N} ויהי b\in\mathbb{N}_{\geq 2} יהי יהי
                                                                                                \mathrm{len}\left((n)_2
ight) אזי n\in\mathbb{N} מספר הביטים לייצוג מספר: יהי
                                       הערה: בסיבוכיות של אלגוריתמים מספריים נתייחס לסיבוכיות כפונקציה של אורך המספר בבינארי.
                                                                        \mathcal{O}\left(n
ight) סענה: קיים אלגוריתם \mathcal{A} המחשב חיבור מספרים בסיבוכיות ריצה
                                                             \mathcal{O}\left(n^2
ight) המחשב כפל מספרים בסיבוכיות ריצה NaiveMul טענה: קיים אלגוריתם
                                                                                             אזי a,b \in \left\{0,1\right\}^n ויהיו n \in \mathbb{N} אזי אלגוריתם קרטסובה: יהי
Function KaratsubaMult(a, b):
     if n=1 then return a_1 \cdot b_1
     \alpha \leftarrow (a_1 \dots a_{\frac{n}{2}}); \quad \beta \leftarrow (a_{\frac{n}{2}+1} \dots a_n)
    \gamma \leftarrow (b_1 \dots b_{\frac{n}{2}}); \quad \delta \leftarrow (b_{\frac{n}{2}+1} \dots b_n)
     A \leftarrow \texttt{KaratsubaMult}(\alpha, \gamma)
     B \leftarrow \texttt{KaratsubaMult}(\beta, \delta)
     C \leftarrow \texttt{KaratsubaMult}(\alpha + \beta, \gamma + \delta)
     return B \cdot 2^n + (C - B - A) \cdot 2^{\frac{n}{2}} + A
                                                                                .
(Karatsuba<br/>Mult ((a)_2\,,(b)_2))_{10}=abאזי a,b\in\mathbb{N}יהיו יהי<br/>וa,b\in\mathbb{N}
                                                                                  \mathcal{O}\left(n^{\log_2(3)}\right) הינה KaratsubaMult טענה: סיבוכיות הריצה של
                             \mathcal{O}(n\log(n)) מענה קולי־טוקי: קיים אלגוריתם CooleyTukeyMul המחשב כפל מספרים בסיבוכיות ריצה
                                                                                              \gcd(a,b)=\gcd(a+qb,b) אזי a,b,q\in\mathbb{Z} למה: יהיו
                                                                                                                     אזי a,b\in\mathbb{Z} יהיו אוקלידס: אזי
Algorithm EuclidGCD (a, b):
     if (a < 0) \lor (b < 0) \lor (|a| < |b|) then
        return EuclidGCD (\max\{|a|,|b|\},\min\{|a|,|b|\})
     if b = 0 then return a
     (q, r) \leftarrow \text{RemainderDiv}(a, b)
     return EuclidGCD(b, r)
                                                                                          .EuclidGCD (a,b) = \gcd(a,b) אזי a,b \in \mathbb{Z} טענה: יהיו
                                                                                               \mathcal{O}\left(n^2\right) הינה EuclidGCD טענה: סיבוכיות הריצה של
                                                                              (-1)^k\,F_{k-1}\cdot F_{k+1}+(-1)^{k+1}\,F_kF_k=1 אוי k\in\mathbb{N}_+ יסענה: יהי
                                                               \mathcal{O}\left(n\log^2\left(n\right)\right) בסיבוכיות ריצה FastGCD טענה: קיים אלגוריתם
                                                                d\mathbb{Z}=igcap_{i=1}^n a_i\mathbb{Z} עבורו d\in\mathbb{N} אזי a_1\ldots a_n\in\mathbb{Z} יהיו
                              \mathrm{lcm}\,(a_1\ldots a_n)=d אזי a_1\ldots a_n של המשותפת המזערית של הכפולה הכפולה הכפולה ויהי ויהי d\in\mathbb{N} ויהי
                                                                                      [a_1\ldots a_n]=\mathrm{lcm}\,(a_1\ldots a_n) אזי [a_1\ldots a_n\in\mathbb{Z}] יהיו
                                                                                     a_i | \mathrm{lcm}\,(a_1 \ldots a_n) אזי a_1 \ldots a_n \in \mathbb{Z} לכל
                                                                .\mathrm{lcm}\,(a_1\ldots a_n)\,|m\> אזי i\in[n] לכל a_i|m\> באשר a_1\ldots a_n, m\in\mathbb{Z} אזי יהיו
                                                \mathrm{.lcm}\,(a_1\ldots a_n)=\min\left\{m\in\mathbb{N}_+\mid orall i\in[n]\,.\,(a_i|m)
ight\} אזי a_1\ldots a_n\in\mathbb{Z}ackslash\left\{0
ight\}טענה: יהיו
                                                                                          (a|b) \Longleftrightarrow \left(rac{b}{a} \in \mathbb{Z}
ight) אזי a 
eq 0 באשר a,b \in \mathbb{Z} למה: יהיו
                                                                                                           .(a|b) \Longleftrightarrow (ac|bc) אזי a,b,c \in \mathbb{Z} למה: יהיו
                                                                                                                [a,b]=rac{ab}{(a,b)} אזי a,b\in\mathbb{N}_+ טענה: יהיו
```

 $.F_k=2^{2^k}+1$  אאי  $k\in\mathbb{N}$  מספר פרמה: יהי איז  $k\in\mathbb{N}$  איזי  $.F_{k+1}-2=\prod_{i=0}^kF_i$  איזי איזי איזי איזי  $k\in\mathbb{N}$  מסקנה: יהיו k0 שונים איזי k1 שונים איזי k2.

```
a,b\in\{0,\pm 1\}\cup(\pm\mathbb{P}) אזי (n|a)\vee(n|b) אז n|ab אם a,b\in\mathbb{Z} טענה: יהי n\in\mathbb{N} אזי n\in\mathbb{N}
                                                                                               p|a_i מסקנה: יהי p\in \mathbb{P} ויהיו a_i באשר a_1\ldots a_n\in \mathbb{Z} אזי קיים p\in \mathbb{P} מסקנה: יהי
                                                                                                                                                                                            p \mid n אזי קיים p \in \mathbb{P} המקיים n \in \mathbb{N}_{\geq 2} למה: יהי
                                                                                                                                                                                            אזי N \in \mathbb{N}_+ יהי אלגוריתם הנפה של ארטוסתנס:
Algorithm EratosthenesSieve(N):
          A \leftarrow \langle \text{True} \mid n \in [1, \dots, N] \rangle; A_1 = \text{False}
         for i \in [1, \ldots, N] do
                  if A_i = \text{True then}
                           while i+ij \leq N do
A_{i+ij} = False
                                  j \leftarrow j + 1
         return \{i \in [N] \mid A_i = \text{True}\}
                                                                                                                                       .EratosthenesSieve (N)=\{p\in\mathbb{P}\mid p\leq N\} אזי N\in\mathbb{N}_+ יהי יהי איזי N\in\mathbb{N}_+
                                                                \mathcal{O}\left(\left(\sum_{p\in\mathbb{P}_{\leq N}}rac{1}{p}
ight)\cdot N
ight) הינה EratosthenesSieve (N) אזי סיבוכיות הריצה של N\in\mathbb{N}_+ יהי
                                    \mathcal{O}\left(N
ight) טענה אטקין־ברנשטיין: קיים אלגוריתם \mathcal{A} עבורו \mathcal{N}\in\mathbb{N}_+ לכל \mathcal{N}\in\mathbb{N}_+ וכן איים אלגוריתם \mathcal{A} עבורו
לכל p_i \leq p_{i+1} באשר באשר אזי פיים ויחידים אזי ויחיד אזי פיים אזי קיים אזי אזי אזי פווחידים אזי אזי פווחידי אזי אזי האריתמטיקה: יהי ויחיד אזי אזי פיים ויחיד אזי אזי פווחידי אזי אזי פוים ויחידי אזי פווחידים איניידים אזי פווחידים אזי פווחידים איניידים איניידים אזי פווחידים איניידים אינידידים אינידיים אינידים אינידיים אינידים אינידים אינידיים אינידיים אינידים אינידיים איניד
                                                                                                                                                                                                                        n=\prod_{i=1}^k p_i המקיימים i\in [k-1]
                                                                                                                                         .e_p\left(n
ight)=\max\left\{m\in\mathbb{N}\mid\left(p^m|n
ight)
ight\} אזי p\in\mathbb{P} ויהי n\in\mathbb{N}_+ יהי יהי יהי
                                                                                                                                                                                                     p^{e_p(n)}\|n אזי p\in\mathbb{P} ויהי n\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+
                                                                                                                                                                                                       n=\prod_{n\in\mathbb{P}}p^{e_p(n)} אזי n\in\mathbb{N}_+ מסקנה: יהי
                                                                                                                                          .e_{p}\left(mn
ight)=e_{p}\left(m
ight)+e_{p}\left(n
ight) אזי p\in\mathbb{P} ויהי n,m\in\mathbb{N}_{+} מסקנה: יהיו
                                                                                                                                          .(m|n)\Longleftrightarrow (\forall p\in\mathbb{P}.e_{p}\left(m
ight)\leq e_{p}\left(n
ight)) אזי n,m\in\mathbb{N}_{+} מסקנה: יהיו
                                                                                                                                  a_1\dots a_n)=\prod_{p\in\mathbb{P}}p^{\min\{e_p(a_i)|i\in[n]\}} אזי a_1\dots a_n\in\mathbb{N}_+ יהיו
                                                                                                                                   [a_1\dots a_n]=\prod_{p\in\mathbb{P}}p^{\max\{e_p(a_i)|i\in[n]\}} אזי a_1\dots a_n\in\mathbb{N}_+ מסקנה: יהיו
                                                                                                       (p|n) וכן p|m וכן p|m המקיים p\in\mathbb{P} האזי (לא קיים m,n) אזי וכן m,n
                                                                                                                                                                                                                                                 \|\mathbb{P}\|=leph_0 משפט אוקלידס:
                                                                                                                            \{b+i\mid i\in\{0,\dots,n\}\}\cap\mathbb{P}=arnothing עבורו b\in\mathbb{N} אזי קיים n\in\mathbb{N} טענה: יהי
                                                            השערה הראשוניים התאומים: יהי N\in\mathbb{N} אזי קיים p\in N באשר באשר p\in \mathbb{N} השערה פתוחה הראשוניים התאומים:
                                                                                                                                                                                                     .\prod_{p\in\mathbb{P}_{\leq n}}p\leq 4^{n-1} אזי n\in\mathbb{N}_{\geq 2} טענה: יהי
                                                                                                                                                                              2p+1\in\mathbb{P} המקיים p\in\mathbb{P} ראשוני סופי ז'רמן: ראשוני חופי המקיים
                                                                                                                                                                                                                                           |\mathbb{P}\cap (4\mathbb{N}+3)|=\aleph_0 טענה:
                                                                                                                                                                                                                                          |\mathbb{P}\cap (4\mathbb{N}+1)|=\aleph_0 :טענה
                                                                                                                                                                                                                            |\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}|=n אזי n\in\mathbb{N}_+ טענה: יהי
        \pi\left(a
ight)=r+n\mathbb{Z} אאי a\in\mathbb{Z} יהי n\in\mathbb{N} יהי של היהי \pi:\mathbb{Z}	o\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} העתקת המנה ויהי \pi\in\mathbb{N} שארית החלוקה של \pi
```

 $[a_1,\ldots,a_n]=[|a_1|,\ldots,|a_n|]$  אזי  $[a_1,\ldots,a_n]=[|a_1|,\ldots,|a_n|]$ טענה: יהיו

 $.[a_1\dots a_n]=\left[\left[a_1\dots a_{n-1}
ight],a_n
ight]$  אזי  $a_1\dots a_n\in\mathbb{Z}$  יהיו ab
eq p מתקיים  $a,b\in\mathbb{N}_{\geq 2}$  עבורו לכל  $p\in\mathbb{N}_{\geq 2}$  מתקיים מספר ראשוני: מספר ראשוני: מספר חיים אור לכל

 $a,b\in\mathbb{Z}$  ויהיו  $p\in\mathbb{P}$  אזי p|ab אזי  $a,b\in\mathbb{Z}$  טענה: יהי

a,b,c=1 מספרים זרים: מספרים  $a,b\in\mathbb{Z}$  מספרים מספרים

[a,b]=|ab| אזי  $a,b\in\mathbb{Z}$  מסקנה: יהיו

 $m
otin\mathbb{R}$  באשר  $m\in\mathbb{N}_{\geq 2}$  מספר פריק: מספר

 $\mathbb{P} = \{p \in \mathbb{N} \mid$ סימון:  $p \in \mathbb{N} \mid$ ראשוני

```
a = a + nויהיn \in \mathbb{N} אזיn \in \mathbb{N} ויהיn \in \mathbb{N} מודולו: יהיn \in \mathbb{N}
                               (a \mod n) = (b \mod n) מספרים שקולים תחת מודולו: יהי n \in \mathbb{N}_+ אזי a,b \in \mathbb{Z} איזי
                                                               a\equiv b\mod n אזי מודולו מודולו a,b\in\mathbb{Z} ויהיו ויהיו חכn\in\mathbb{N}_+ יהי
                                                          .(n|\,(a-b))\Longleftrightarrow (a\equiv b\mod n) אזי a,b\in\mathbb{Z} ויהיו n\in\mathbb{N}_+ יהי יהי יהי
\alpha \equiv \beta \mod n \iff \left(rac{lpha}{r} \equiv rac{eta}{r} \mod rac{n}{r}
ight) אזי \alpha, \beta \in \mathbb{Z} ויהיו \alpha, \beta \in \mathbb{Z} ויהיו \alpha, \beta \in \mathbb{Z} אזי \alpha, r \in \mathbb{N}_+ אזי \alpha, r \in \mathbb{N}_+ טענה: יהיו
     a+b\equiv c+d\mod n אזי אb\equiv d\mod n וכן a\equiv c\mod n באשר a,b,c,d\in\mathbb{Z} ויהיו n\in\mathbb{N}_+ למה: יהי
                                 a \pmod n + (b \mod n) = ((a+b) \mod n) \mod n אזיa,b \in \mathbb{Z} ויהיוn \in \mathbb{N}_+ הגדרה: יהיn \in \mathbb{N}_+
                                                                                                           . טענה: יהיn\in\mathbb{N}_+ אזי חבורה אבלית n\in\mathbb{N}_+
                                                a_0\ldots a_k\in\{0,\ldots,9\} טענה: יהי k\in\mathbb{N} יהיו k\in\mathbb{N} יהיו k\in\mathbb{N} אזי a_0\ldots a_k\in\{0,\ldots,9\} יהיו k\in\mathbb{N} טענה: יהי k\in\mathbb{N} יהיו k\in\mathbb{N} יהיו k\in\mathbb{N} טענה: יהי k\in\mathbb{N} ויהיו k\in\mathbb{N} ויהיו k\in\mathbb{N} יהי k\in\mathbb{N} טענה: יהי k\in\mathbb{N} ויהיו k\in\mathbb{N} ויהיו
                           .(7|a) \Longleftrightarrow \left(7|\left(5a_0+\sum_{i=1}^k 10^{i-1}a_i
ight)
ight) אזי a_0\ldots a_k\in\{0,\ldots,9\} ויהיו k\in\mathbb{N} טענה: יהי
                                                (9|a) \Longleftrightarrow \left(9|\left(\sum_{i=0}^k a_i
ight)'
ight) איזי k \in \mathbb{N} טענה: יהי k \in \mathbb{N} יהיי
                                       a_0 : (11|a) \Longleftrightarrow \left(11|\sum_{i=0}^k \left(-1
ight)^i a_i
ight) אזיa_0 \dots a_k \in \{0,\dots,9\} ויהיו k \in \mathbb{N} טענה: יהי
              ab\equiv cd\mod n אזי b\equiv d\mod n וכן a\equiv c\mod n באשר a,b,c,d\in\mathbb{Z} אזי n\in\mathbb{N}_+ למה: יהי n\in\mathbb{N}_+
                                     (a \mod n) \cdot (b \mod n) = ((a \cdot b) \mod n) אזי a,b \in \mathbb{Z} ויהיו n \in \mathbb{N}_+ הגדרה: יהי הי
                                                                               הערה: אלא אם כן נאמר אחרת חוג הינו חוג אבלי בעל יחידה.
                                                                                                                            טענה: יהי\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} אזי n\in\mathbb{N}_+ חוג.
                                                                                                           \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} אזי n\in\mathbb{N}_+ חוג השאריות מודולו: יהי
                                                                                                    (n\in\mathbb{P})שדה) שדה n\in\mathbb{N}_+ טענה: יהיn\in\mathbb{N}_+ אזי טענה:
                                                        a,(a,n)=(b,n) אזיa\equiv b \mod n באשר באשר n\in\mathbb{N}_+ יהיn\in\mathbb{N}_+ למה: יהי
                                              .((a,n)=1) \Longleftrightarrow \left((a \mod n) \in (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^{	imes}
ight) אזי a \in \mathbb{Z} ויהי n \in \mathbb{N}_+ יהי יהי
                                                        i\mapsto (i\mod n) כך \{0,\dots,n-1\}\stackrel{\checkmark}{\hookrightarrow}\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} אזי נשכן n\in\mathbb{N}_+ יהי יהי
                                    אלגוריתם הופכי בחבורת שאריות החלוקה: יהי n\in\mathbb{N}_+ ויהי a\in\mathbb{Z} באשר אלגוריתם הופכי
```

## Algorithm InverseMod(n, a):

```
(b,c) \leftarrow \text{ExtendedEuclidGCD}(a,n) // ba + cn = \gcd(a,n) (q,r) \leftarrow \text{RemainderDiv}(b,n) return r
```

```
 \text{JInverseMod}\,(n,a) = (a \mod n)^{-1} \ \text{ או} \ (a,n) = 1 \ \text{ באשר } a \in \mathbb{Z} \ \text{ line} \ n \in \mathbb{N}_+ \ \text{ in} \ n \in \mathbb{N}_+ \ \text{ out} .
```

- $\mathbb{1}^n s \equiv a \mod m$  קיים  $s \in \mathbb{Z}$  המקיים
- $\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}(\mathbb{1}^n x \equiv a \mod m) = \{y + k \prod_{i=1}^n m_i \mid k \in \mathbb{Z}\}$  מתקיים  $y \in \mathbb{Z}$  מתקיים  $y \in \mathbb{Z}$  לכל

```
Algorithm ModEquationSys (m_1 \dots m_n, a_1 \dots a_n):
     for i \in [n] do
         M_i \leftarrow \prod_{j \in [n] \setminus \{i\}} m_j
N_i \leftarrow \text{InverseMod}(m_i, M_i)
     return \sum_{i=1}^{n} a_i M_i N_i
                                .1^n\cdot 	ext{ModEquationSys}\equiv a\mod m אזי אזי a_1\ldots a_n\in \mathbb{Z} זרים בזוגות ויהיו m_1\ldots m_n\in \mathbb{N}_+ איזי
i,j\in [n] טענה: יהיו m_1\ldots m_n\in \mathbb{N} ויהיט איי (קיים x\in \mathbb{Z} איי (קיים a_1\ldots a_n\in \mathbb{Z} ויהיע ויהיע איי (קיים a_1\ldots a_n\in \mathbb{Z}
                                                                                                                                           (a_i \equiv a_i \mod (m_i, m_i))
                                                  \mathbb{Z}/(\prod_{i=1}^n m_i)\mathbb{Z}\simeq\prod_{i=1}^n\mathbb{Z}/m_i\mathbb{Z} אירים בזוגות איי m_1\dots m_n\in\mathbb{N}_+ יהיו הסיני: יהיו
                                                                                                     \sum_{\substack{k\in[n]\\gcd(k,n)=1}}k=rac{1}{2}n\cdotarphi\left(n
ight) אזי n\in\mathbb{N}_{\geq2} יסענה: יהי
                     f(nm)=f(n) מתקיים (n,m)=1 באשר n,m\in\mathbb{N} באשר f:\mathbb{N}_+	o\mathbb{R} מתקיים f:\mathbb{N}_+	o\mathbb{R}
                                                                                                                                              .טענה: \varphi פונקציה כפלית
                                                                                           f\left(1
ight)=1 אזי f
eq0 איזי f:\mathbb{N}_{+}
ightarrow\mathbb{R} אזי מענה: תהא
                              f=g אזי אf\left(p^k
ight)=g\left(p^k
ight) מתקיים k\in\mathbb{N} מתקיים לכל כפליות באשר לכל באשר לכל לכל פליות באשר לכל
                                                                      . כפלית. f(n)=\gcd(n,k) כך f:\mathbb{N}_+	o\mathbb{R} ונגדיר k\in\mathbb{N}_+ אזי f(n)=\gcd(n,k)
                                              . הינה פלית. F\left(n
ight)=\sum_{d\in\mathbb{N}}f\left(d
ight) המוגדרת F:\mathbb{N}	o\mathbb{R} הינה כפלית אזי הינה כפלית.
                                                                                   .\sigma\left(n
ight)=\sum_{\substack{d\in\mathbb{N}\d\mid n}}d כך \sigma:\mathbb{N}_{+}	o\mathbb{N} פונקציית סכום המחלקים: נגדיר
                                                                                                                                            מסקנה: \sigma פונקציה כפלית.
                                                                                                            \sigma(n)=2n מספר מושלם: מספר מספר מספר מחשלם
                                (n|d) \Longleftrightarrow \left(g^d=1
ight) אזי G יוצר של g \in G יוצר מסדר מסדר ציקלית מסדר תהא חבורה G תהא תהא מסדר מסדר מסדר ויהי
                                     \operatorname{ord}\left(g^d
ight)=rac{n}{(n,d)} אזי G יוצר של g\in G יוצר מסדר מסדר ציקלית מסדר חבורה G תהא תהא n,d\in\mathbb{N}_+
                               .arphi\left(d
ight)=\left|\left\{a\in G\mid\operatorname{ord}\left(a
ight)=d
ight\}
ight| אזי חבורה a חבורה a ותהא ותהא d ותהא לאזי ליהיו d
                      \{a\in G\mid G טענה: יהיa\}=\{g^d\mid (d,n)=1\} אזי a וואר של a חבורה מסדר a חבורה מסדר a וואר של a
                                           |\{g^d|\,(d,n)=1\}|=arphi\,(n) אזי G אוצר של G חבורה מסדר n חבורה מסדר n\in\mathbb{N}_+ מסקנה: יהי
                                        |\{a\in G\mid a^d=1\}|=d אזי מסקנה: יהיו d|n ותהא ותהא d|n באשר d,n\in\mathbb{N}_+ מסקנה: יהיו
                                                 |\{a\in G\mid a^d=1\}|=(n,d) אזי מסקנה: יהיו d,n\in\mathbb{N}_+ ותהא מסקנה: יהיו d,n\in\mathbb{N}_+
                 \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| מסקנה: יהי ותהא \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| אזי (\|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| מסקנה: יהי ותהא \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\| \|a\|
                                                                                                 \sum_{d\in\mathbb{N}_+}arphi\left(d
ight)=n אזי n\in\mathbb{N}_+ יהי יהי מסקנה: יהי n\in\mathbb{N}_+ אזי חותהא G\leq\mathbb{F}^	imes טופית אזי G ציקלית.
                                                                             \left(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}
ight)^	imes=\langle g\mod n
angle עבורו g\in\mathbb{Z} אזי n\in\mathbb{N}_+ יהי יהי
                                                        .(חבורה ציקלית) אזי (קיים שורש פרימיטיבי מודולו (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^{\times}) אזי (קיים שורש פרימיטיבי מודולו n\in\mathbb{N}_{+}
                       (k, \varphi(n)) = 1כענה: יהיו k \in \mathbb{N}_+ ויהי a שורש פרימיטיבי מודולו a אזי a שורש פרימיטיבי מודולו a
          \left. \left|\left\{g\in[n-1]\mid \langle g\mod n
angle=(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^	imes
ight.
ight.
ight.
ight.
ight.באשר קיים שורש פרימיטיבי מודולו n אזי וואי איזי n\in\mathbb{N}_+ באשר קיים שורש פרימיטיבי בי מודולו אזי וואיזי n\in\mathbb{N}_+
                                                                      \left|\left\{g\in\left[p-1
ight]\mid\left\langle g\mod n
ight
angle=\left(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}
ight)^{	imes}
ight\}
ight|=arphi\left(p-1
ight) אזי p\in\mathbb{P} אזי p\in\mathbb{P}
                                                                                                        n אזי קיים שורש פרימטיבי מודולו p\in\mathbb{P} משפט: יהי
                                                                                            (p-1)! \equiv -1 \mod p אזי p \in \mathbb{P} מסקנה משפט וילסון: יהי
                                                                                        n\in\mathbb{P} אזי (n-1)!\equiv -1\mod n באשר n\in\mathbb{N}_{\geq 2} אזי n\in\mathbb{N}_{\geq 2}
               (g^{rac{n}{q}} 
eq 1) מתקיים q \mid n באשר q \in \mathbb{P} למה: יהי q \in \mathbb{P} למה: יהי q \in \mathbb{P} מתקיים q \in \mathbb{P} מתקיים ויהי
                                                                                                                  p(\binom{p}{m}) אזי m\in [p-1] ויהי p\in \mathbb{P}
                                             (1+ap)^{p^{k-2}}\equiv 1+ap^{k-1}\mod p^k אזי a\in\mathbb{Z} ויהי k\in\mathbb{N}_{\geq 2} ראשוני יהי ראשוני יהי למה: יהי
                                                                               (\mathbb{Z}/p^k\mathbb{Z})^	imes\simeq C_{p^{k-1}(p-1)} אזי k\in\mathbb{N}_+ ראשוני ויהי p\in\mathbb{P}_{>2} יהי יהי
```

```
מסקנה: יהי p\in\mathbb{P}_{>2} ראשוני ויהי k\in\mathbb{N}_+ אזי p\in\mathbb{P}_{>2} ציקלית.
         a\equiv (-1)^lpha\,5^eta\mod 2^k עבורם eta\in\{0,\dots,2^{k-2}\} וכן lpha\in\{0,1\} ויהי אזי קיימים ויחידים a\in\mathbb{Z}_{	ext{odd}} אזי קיימים ויחידים
                                                                                                                                                      (\mathbb{Z}/2^k\mathbb{Z})^	imes \simeq C_2	imes C_{2^{k-2}} אזי k\in\mathbb{N}_{\geq 2} מסקנה: יהי
                    אזי n=2^k\cdot\prod_{i=1}^mp_i^{e_i} שונים באשר p_1\dots p_m\in\mathbb{P}_{>2} ויהיו e_1,\dots,e_m\in\mathbb{N}_+ יהיו יהי k,m\in\mathbb{N} יהיו n\in\mathbb{N}_+ אזי
                                                                                                                                                     .(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^{	imes}\simeq\prod_{i=1}^mC_{p_i^{e_i-1}(p_i-1)} אם k\leq 1 אם •
                                                                                                                      (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^{	imes}\simeq C_2	imes C_{2^{k-2}}	imes\prod_{i=1}^m C_{p_i^{e_i-1}(p_i-1)}^{i} אם k\geq 2 אם •
                      (n\in\{p^k,2p^k\}) עבורו k\in\mathbb{N}_+ עבורו p\in\mathbb{P}_{>2} וקיים עבורו (n\in\{2,4\}) ציקלית)(n\in\{2,4\}) ציקלית) ציקלית)
                                                                                                                                              טענה: יהי p \in \mathbb{P}_{>2} ויהי שורש פרימיטיבי מודולו p \in \mathbb{P}_{>2}
                                                                                           a^pאז לכל a^{p-1} \not\equiv 1 \mod p^2 מתקיים כי a^{p-1} \not\equiv 1 \mod p^2 אם •
                                                                                  a + p מתקיים כי a + p פרימיטיבי מודולו אז לכל a^{p-1} \equiv 1 \mod p^2 אם •
                                                                      x^2\equiv a\mod n וכן קיים x\in\mathbb{Z} וכן קיים a\in\mathbb{Z} אזי אזי a\in\mathbb{N} אזי היי יהי
                                                                                                                    \mathrm{QR}_n = \{a \in \mathbb{Z} \mid n \;  סימון: יהי n \in \mathbb{N} אזי a \in \mathbb{N} אזי סימון: יהי
                                                                      n וכן n \nmid a וכן n \nmid a אזי n \in \mathbb{N} אזי מודולו היבועית: יהי n \in \mathbb{N} אזי אי־שארית היבועית: יהי
                                                                                                          \mathrm{QNR}_n = \{a \in \mathbb{Z} \mid n \;  מימון: יהי n \in \mathbb{P} אזי אי־שארית ריבועית מודולו אזי n \in \mathbb{P}
                                                  טענה: יהי p \nmid a וכן p \nmid a ורייו p \nmid a אזי מודולו p ווריש פרימיטיבי שורש פרימיטיבי יהי p \in \mathbb{P}_{>2} אזי יהי
                                                                                                                                                                                                  (r \in \mathbb{Z}_{\text{even}}) \iff (a \in QR_p)
                                                                                                                          .ig| \mathrm{QR}_p ig| = ig| \mathrm{QNR}_p ig| = rac{p-1}{2} אזי p \in \mathbb{P}_{>2} יהי יהי מסקנה: יהי p \in \mathbb{P}_{>2} ויהי a \in \mathbb{Q} אזי a \in \mathbb{Z} ויהי ויהי a \in \mathbb{Z} יהי יהי a \in \mathbb{Z} ויהי ויהי a \in \mathbb{Z} ויהי
                                                                                                                                        \begin{pmatrix} 0 & p|a \ .\Big(rac{a}{p}\Big) \equiv a^{rac{p-1}{2}} \mod p אזי a \in \mathbb{Z} ויהי p \in \mathbb{P}_{>2} יהי
                                                                                                                                   \left(rac{ab}{p}
ight)=\left(rac{a}{p}
ight)\cdot\left(rac{b}{p}
ight) אזי a,b\in\mathbb{Z} ויהיו p\in\mathbb{P}_{>2} יהי
                                                                                                                                                  .ig(rac{-1}{p}ig)=\left\{egin{array}{ll} 1&p\equiv 1\mod 4\\ -1&p\equiv 3\mod 4 \end{array}
ight.אזי p\in\mathbb{P}_{>2} יהי יהי
                                                                                                                                          a \in \mathbb{Z} ויהי a \in \mathbb{Z} איזי p \in \mathbb{P}_{>2} הגדרה: יהי יהי
                                                                                                                    |\operatorname{sols}ig(x^2=aig)|=1+\left(rac{a}{p}
ight) אזי a\in\mathbb{Z}/p\mathbb{Z} ויהי p\in\mathbb{P}_{>2} היי יהי
אזי a\in (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^{	imes} ויהי S\cup (-S)=(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^{	imes} וכך S\cap (-S)=\varnothing באשר באשר S\subseteq (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^{	imes} ויהי p\in \mathbb{P}_{\geq 2} אזי יהי p\in \mathbb{P}_{\geq 2}
                                                                                                                                           למה גאוס: p \in \mathbb{F}_{>2} למה גאוס: p \in \mathbb{F}_{>2} למה גאוס: p \in \mathbb{F}_{>2} לוב p \in (-1)^{|aS\cap(-S)|} .  (\frac{a}{p}) = (-1)^{|aS\cap(-S)|} מסקנה: יהי p \in \mathbb{F}_{>2} אזי p \in \mathbb{F}_{>2} טענה: יהי p \in \mathbb{F}_{>2} אזי p \in \mathbb{F}_{>2} טענה: יהי p \in \mathbb{F}_{>2} אזי p \in \mathbb{F}_{>2} טענה: יהי p \in \mathbb{F}_{>2} אזי p \in \mathbb{F}_{>2} טענה: יהי p \in \mathbb{F}_{>2} אזי p \in \mathbb{F}_{>2} טענה: יהי p \in \mathbb{F}_{>2} אזי p \in \mathbb{F}_{>2} טענה: יהי p \in \mathbb{F}_{>2} אזי
                                                                                  L\left(rac{a}{p}
ight)=(-1)^{\sum_{i=1}^{\left\lfloorrac{a}{2}
ight\rfloor}\left(\left\lfloorrac{ip}{a}
ight
floor-\left\lfloorrac{(2i-1)p}{2a}
ight
floor
ight)} אזי p
mid a אזי p
mid a אזי p\in\mathbb{P}_{>2} יהי p
mid a ויהי p\in\mathbb{P}_{>2}
                                                                                             .ig(rac{a}{p}ig)=\Big(rac{a}{q}\Big) אזי p\equiv \pm q \mod 4a באשר p,q\in \mathbb{P}_{>2} ויהיו a\in \mathbb{N}_+ יהי למה: יהי a\in \mathbb{N}_+ יהי היי a\in \mathbb{N}_+ אזי a\in \mathbb{N}_+ אזי a\in \mathbb{N}_+ משפט חוק ההדדיות הריבועית: יהיו a\in \mathbb{P}_{>2} אזי a\in \mathbb{N}_+
                                                                                                                    .\binom{p}{q}=\binom{-q}{p} \text{ אזי } p,q\in\mathbb{P}_{>2} \text{ היו } . מסקנה: יהיו p,q\in\mathbb{P}_{>2} אזי p,q\in\mathbb{P}_{>2} מסקנה: יהי p\in\mathbb{P}_{>2} אזי p\in\mathbb{P}_{>2} מסקנה: יהי p\in\mathbb{P}_{>2} אזי p\in\mathbb{P}_{>2} מספר חסר ריבועים: מספר p\in\mathbb{P} עבורו לכל p\in\mathbb{P} מתקיים p\in\mathbb{P} מספר חסר ריבועים: מספר p\in\mathbb{P}
                                                                              .((\frac{m}{n})=0)\Longleftrightarrow ((m,n)>1) אזי m\in\mathbb{Z} ויהי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} יהי
                                                                                                                                         a, (\frac{ab}{a}) = (\frac{a}{a}) \cdot (\frac{b}{a}) אזי a, b \in \mathbb{Z} ויהיו n \in \mathbb{N}_{\text{odd}} יהי יהי
```

```
a \in \mathbb{Z} טענה: יהיו n,m \in \mathbb{N}_{	ext{odd}} ויהיn,m \in \mathbb{N}_{	ext{odd}} טענה: יהיו
                                 a\in\mathbb{Z} אזי m\equiv a^2\mod n המקיים a\in\mathbb{Z} וכן קיים m\in\mathbb{Z} אזי m\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} ויהי m\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי וכן קיים
p|n המקיים p\in\mathbb{P} המקיים (m\equiv a^2 \mod n עבורו a\in\mathbb{Z} אזי (קיים m\in\mathbb{Z} המקיים המקיים m\in\mathbb{Z} ויהי ויהי
                                                                                                                         (\frac{-1}{n})=(-1)^{\frac{n-1}{2}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} מטקנה: יהי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} מטקנה: יהי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} טענה: יהי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} מטקנה: יהי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} מטקנה: יהי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} אזי n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}}
                                                                                              a(rac{m}{n})=(-1)^{rac{m-1}{2}\cdotrac{n-1}{2}}\cdotig(rac{n}{m}) אזי n,m\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} ישענה חוק ההדדיות: יהיו
                                                                                                                   אזי m \in \mathbb{Z} ויהי n \in \mathbb{N}_{	ext{odd}} אזי יהי יעקובי: יהי
Algorithm JacobiSymbol (m, n):
      if m=0 then return 0
      if n=1 then return 1
      if m < 0 then return (-1)^{\frac{n-1}{2}} · JacobiSymbol (-m,n)
      if m \in \mathbb{N}_{\mathrm{even}} then return (-1)^{\frac{n^2-1}{8} \cdot e_2(m)} \cdot \mathtt{JacobiSymbol}(\frac{m}{2^{e_2(m)}}, n)
      if m < n then return (-1)^{\frac{m-1}{2} \cdot \frac{n-1}{2}} JacobiSymbol (n, m)
       (q, r) \leftarrow \text{RemainderDiv}(m, n)
      return JacobiSymbol (r, n)
                                                                                                    .
Jacobi<br/>Symbol (m,n)=\left(\frac{m}{n}\right) אזי m\in\mathbb{Z} ויהי <br/> n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}} יהי יהי
                                                                                                                       \mathcal{O}\left(n^3
ight) הינה JacobiSymbol טענה: סיבוכיות הריצה של
                                                                 \mathcal{O}\left(n\log^2\left(n
ight)\log\log\left(n
ight)
ight) טענה: קיים אלגוריתם \mathcal{A} המחשב סמל יעקובי בסיבוכיות ריצה
                                (a+ay^2)=1 באשר a\in\mathbb{Z} אזי (קיימים x,y\in\mathbb{Z} אזי (קיימים a\in\mathbb{Z} ויהי p
eq \mathbb{Z} ויהי ויהי p\in\mathbb{P}_{>2}
                                                                                                                                                                        |\mathbb{P}\cap(3\mathbb{N}+1)|=\aleph_0 טענה:
                                                                                                    m=m^2 מספר ריבוע שלם: מספר m\in\mathbb{Z} עבורו קיים n\in\mathbb{Z} מספר
                                                                                                                                                   n=\square יהי שלם אזי n\in\mathbb{Z} יהי
                                                                          a \in \mathbb{Z} אזי n = \square אזי n \in \mathbb{N}_{\mathrm{odd}} \setminus \{1\} אזי יהי n \in \mathbb{N}_{\mathrm{odd}} \setminus \{1\} אזי
                                                                                          a\in\mathbb{Z} טענה: יהי n
eq n באשר באשר n\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}}ackslash\{1\} טענה: יהי
                                                                        \left. \left| \left\{ x \in \left( \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \right)^{	imes} \; \middle| \; \left( rac{x}{n} 
ight) = 1 
ight\} 
ight| = rac{1}{2} arphi \left( n 
ight) אזי n 
eq \square באשר n \in \mathbb{N}_{	ext{odd}} \setminus \{1\} טענה: יהי
                                                                                                                                                                        |\mathbb{P}\cap (5\mathbb{N}-1)|=\aleph_0 טענה:
  \mathcal{A}\left(N,a,m
ight)=(a^{m}\mod N) מתקיים a,m\in[N-1] ולכל אלגוריתם N,m\in\mathbb{N}_{+} עבורו לכל עבורו לכל
                                  אזי a\in R ויהי ויהי m_0\dots m_k\in\{0,1\} יהיו איטרטיבי: יהי חוג יהי R חוג יהי אלגוריתם כפל מעל
Algorithm IteratedSquaring<sub>R</sub> [\mathcal{A}] (a, m):
      \begin{array}{l} a_0 \leftarrow a \\ r \leftarrow a_0^{m_0} \end{array}
      for i \in [1, ..., k] do
\begin{vmatrix} a_i \leftarrow \mathcal{A}(a_{i-1}, a_{i-1}) \\ \text{if } m_i = 1 \text{ then } r \leftarrow \mathcal{A}(r, a_i^{m_i}) \end{vmatrix}
                              .ModIteratedSquaring (N,a,m)= IteratedSquaring_{\mathbb{Z}/N\mathbb{Z}}(a,m) אזי a\in\mathbb{Z}/N\mathbb{Z} ויהי N,m\in\mathbb{N} ויהי N,m\in\mathbb{N}
                                                  .ModIteratedSquaring (N,a,(m)_2)=(a^m \mod N) אזי a\in \mathbb{Z}/Nענה: יהיו N,m\in \mathbb{N} ויהי N,m\in \mathbb{N}
```

הינה ModIteratedSquaring איז סיבוכיות איז איז ויהיי איז ויהיו ויהיז מספרים אלגוריתם כפל מספרים ייהיי איז אלגוריתם כפל מספרים ויהיו

 $\mathcal{O}\left(\log\left(m\right)\cdot\log^2\left(N\right)\right)$  הינה ModIteratedSquaring [NaiveMul] מסקנה: יהיו  $N,m\in\mathbb{N}$  הינה איז סיבוכיות הריצה של

 $\mathcal{O}(\log(m) \cdot \text{Time}(\mathcal{A})(\log_2(N)))$ 

```
\mathcal{O}(\log(m) \cdot \log(N) \log \log(N) \log \log \log \log(N))
                                                                                            אזי N\in\mathbb{N}_+ אזי אלגוריתם חלוקה ניסיונית: אלגוריתם
Algorithm TrialDivision(N):
    for i \in [1, \ldots, \sqrt{N}] do
        (q,r) \leftarrow \text{RemainderDiv}(N,i)
        if r = 0 then return False
    end
    return True
                                                              N \in \mathbb{N}_+ אזי (TrialDivision N \in \mathbb{N}_+ אזי N \in \mathbb{N}_+ טענה: יהי N \in \mathbb{N}_+ אזי
                                                                             \mathcal{O}\left(2^{\frac{n}{2}}\right) הינה TrialDivision טענה: סיבוכיות הריצה של
                                        אזי a \in [N-1] ויהי N \in \mathbb{N}_+ אזי אלגוריתם חזקה אלגוריתם אלגוריתם מבחן פרמה: יהי
Algorithm FermatPrimalityTest [A] (N; a):
    if A(N, a, N - 1) = 1 then return True
    return False
                           \mathcal{O}\left(n^3\right) הינה FermatPrimalityTest [ModIteratedSquaring [NaiveMul]] אינה: סיבוכיות הריצה של
                           הינה FermatPrimalityTest [ModIteratedSquaring [CooleyTukeyMul]] סענה: סיבוכיות הריצה של
                                                                                                             \mathcal{O}\left(n^2\log\left(n\right)\log\log\left(n\right)\right)
                                                    \mathbb{P}_{a\leftarrow [N-1]} (FermatPrimalityTest (N;a)=\mathrm{True})=1 אזי N\in\mathbb{P} סענה: יהי
                       a^{N-1}\equiv 1\mod N מספר קרמייקל: מספר פריק N\in\mathbb{N}_+ עבורו לכל א המקיים a\in\mathbb{Z} מספר קרמייקל: מספר פריק
          \mathbb{P}_{a\leftarrow [N-1]}\left(\mathrm{FermatPrimalityTest}\left(N;a\right)=\mathrm{False}\right)>rac{1}{2} אינו מספר קרמייקל אזי N\in\mathbb{N}_{+} פריק באשר N\in\mathbb{N}_{+}
                                                                       .FermatPrimalityTest (F_k; 2) = \text{True} אזי k \in \mathbb{N} טענה: יהי k \in \mathbb{N}
                                                                            השערה פתוחה F_k\in\mathbb{P} עבורו k\in\mathbb{N}_{>5} השערה פתוחה
                                                                                   השערה פתוחה .|\{k\in\mathbb{N}\mid F_k\notin\mathbb{P}\}|=leph_0 :השערה
             מספר קרמייקל. (6k+1)\cdot (12k+1)\cdot (18k+1)\cdot (18k+1) אזי 6k+1,12k+1,18k+1\in \mathbb{P} מספר קרמייקל.
                                                          השערה פתוחה .|\{k\in\mathbb{N}\mid 6k+1,12k+1,18k+1\in\mathbb{P}\}|=\aleph_0 השערה:
                                           משפט אלפורד־גרנוויל־פומרנץ: N\}|=leph_0: מספר קרמייקל אלפורד־גרנוויל־פומרנץ: משפט אלפורד
 משפט אלפורד־גרנוויל־פומרנץ: החל ממקום מסויים לכל x\in\mathbb{N} מתקיים x\in\mathbb{N} מספר קרמייקל N<1. לא הוכח בקורס
                                                            משפט ארדוש: קיים c>0 עבורו החל ממקום מסויים לכל מתקיים מתקיים
                                               לא הוכח בקורס .|\{N < x \mid  קרמייקל N\}| < x \cdot \exp\left(rac{-c \cdot \log(x) \cdot \log\log\log(x)}{\log\log(x)}
ight)
                           אזי a\in [N-1] אזי ויהי N\in \mathbb{N}_+ אזי מבחן סולובאי־סטראסן: יהי \mathcal{A} אלגוריתם חזקה מודולרית יהי
Algorithm SolovayStrassenPrimalityTest [A] (N; a):
    if N=2 then return True
    if (N < 2) \lor (2|N) then return False
    s \leftarrow \text{JacobiSymbol}(a, N)
    if (s \neq 0) \land (A(N, a, \frac{N-1}{2}) = (s \mod N)) then
     | return True
    return False
                \mathcal{O}\left(n^3\right) אינה SolovayStrassenPrimalityTest [ModIteratedSquaring [NaiveMul] הינה היצה של
                               אזי SolovayStrassenPrimalityTest (N;a)=True המקיים a\in[N-1] ויהי N\in\mathbb{N}_+ יהי N\in\mathbb{N}_+
```

.FermatPrimalityTest (N; a) = True

 $\mathbb{P}_{a\leftarrow [N-1]}$  (SolovayStrassenPrimalityTest  $(N;a)=\mathrm{True})=1$  אזי  $N\in\mathbb{P}$  טענה: יהי

ModIteratedSquaring [CooleyTukeyMul] איז סיבוכיות הריצה של  $N,m\in\mathbb{N}$  הינה

```
\mathbb{P}_{a\leftarrow[N-1]} (SolovayStrassenPrimalityTest (N;a)=\mathrm{False})>\frac{1}{2} אזי N\in\mathbb{N}_+ יהי אלגוריתם מבחן מילר־רבין: יהי A\in\mathbb{N}_{< N} אזי אלגוריתם מבחן מילר־רבין: יהי A\in\mathbb{N}_{< N} אזי
```

```
for i \in [1, \dots, e_2(N-1)] do
         \alpha_i \leftarrow \mathcal{A}(N, \alpha_{i-1}, 2)
         if \alpha_i = -1 then return True
          if \alpha_i \neq 1 then return False
    return True
                         \mathcal{O}\left(n^3\right) הינה MillerRabinPrimalityTest [ModIteratedSquaring [NaiveMul]] אענה: סיבוכיות הריצה של
                                                         \mathbb{P}_{a\leftarrow\mathbb{N}_{< N}} (MillerRabinPrimalityTest (N;a)=\mathrm{True})=1 אזי N\in\mathbb{P} טענה: יהי
                               .|\{a\in\mathbb{N}_{< N}\mid 	ext{MillerRabinPrimalityTest}\,(N;a)=	ext{True}\}|\leq rac{arphi(N)}{4} פריק אזי N\in\mathbb{N} משפט רבין: יהי
                                              \mathbb{P}_{a\leftarrow\mathbb{N}_{\leq N}} (MillerRabinPrimalityTest (N;a)=\mathrm{False})>rac{3}{4} צריק אזי N\in\mathbb{N} מסקנה: יהי
                                                                                                   טענה: יהיk \in \mathbb{N}_{	ext{odd}} באשר אזי k \in \mathbb{N}_{	ext{odd}} אזי
                     . \left|\left\{a \in \mathbb{N}_{<(2k+1)\cdot(4k+1)} \mid \text{MillerRabinPrimalityTest}\left(\left(2k+1\right)\cdot\left(4k+1\right);a\right) = \text{True}\right\}\right| = \frac{\varphi((2k+1)\cdot(4k+1))}{4}
                                          אזי MillerRabinPrimalityTest (N;a)= True מענה: יהי N\in\mathbb{N}_+ ויהי N\in\mathbb{N}_+ ויהי אזי
                                                                                                     .SolovayStrassenPrimalityTest (N; a) = True
באשר r:\mathbb{N}	o \{2^{n-1},\dots,2^n\}	imes\mathbb{N}^k ותהא הייצור מספרים יהי אלגוריתם חזקה מודולרית יהיו אלגוריתם לייצור מספרים ראשוניים: יהי
                                                                                        אזי i \in \{2,\dots,k+1\} ולכל ולכל (r\left(c\right))_{i} < (r\left(c\right))_{1}
Algorithm PrimeGenerator [\mathcal{A}] (n, k; r):
     c \leftarrow 0
     while True do
          b \leftarrow \text{True}
          for i \in [2, \ldots, k+1] do
           b \leftarrow b \land \text{MillerRabinPrimalityTest}[\mathcal{A}]((r(c))_1; (r(c))_i)
          if b = \text{True} then return (r(c))_1
     end
                .2^{n-1}< 	ext{PrimeGenerator}\left(n,k;r
ight)< 2^n עוצר אזי PrimeGenerator (n,k;r) עבורו n,k\in\mathbb{N}_+ טענה: יהיו n,k\in\mathbb{N}_+ עוצר אזי
             \mathbb{E}_r [Time (PrimeGenerator [ModIteratedSquaring [NaiveMul]] (n,k;r))] = \mathcal{O}(kn^4) איי n,k\in\mathbb{N}_+ יהיי n,k\in\mathbb{N}_+ איי
                                                                     \mathbb{P}_r\left(\mathrm{PrimeGenerator}\left(n,k;r\right)\in\mathbb{P}\right)\geq 1-\frac{1}{4^k} אזי n,k\in\mathbb{N}_+ יהיי יהיי n,k\in\mathbb{N}_+
                                                                                             q \equiv 1 \mod p אזי q \mid 2^p - 1 באשר q \in \mathbb{P} טענה: יהיו
                                                      . פריק. p=2p+1 אזי p\equiv 3 \mod 4 באשר p,q\in \mathbb{P}_{>3} אזי p\equiv 2 פריק.
                                                                                                             M_n=2^n-1 אזי n\in\mathbb{N} מספר מרסן: יהי
                                                                  p=a^n-1 המקיימים a,n\in\mathbb{N}_+ עבורו קיימים עבורו אשוני מרסן: ראשוני p\in\mathbb{P}
                                                                                 p=2^q-1 עבורו q\in\mathbb{P} טענה: יהי p\in\mathbb{P} ראשוני מרסן אזי קיים
                                                                                             מסקנה: יהי p \in \mathbb{P} ראשוני מרסן אזי p \in \mathbb{P} מסקנה:
                                                                                 . מושלם 2^{n-1}\cdot (2^n-1) אזי ראשוני אזי n\in\mathbb{N} מושלם מענה: יהי
```

Algorithm MillerRabinPrimalityTest [ $\mathcal{A}$ ] (N; a):

if  $(N < 2) \lor (2 \mid N)$  then return False

if N=2 then return True

 $\alpha_0 \leftarrow \mathcal{A}(N, a, \frac{N-1}{2^{e_2(N-1)}})$ 

```
Algorithm LucasLehmer [\mathcal{A}, \mathcal{B}] (n, 2^n - 1):
        if \mathcal{A}(n) = \text{False} then return False
        S_0 \leftarrow 4
        for i \in [1, \ldots, n-2] do
         S_i \leftarrow (\mathcal{B}(2^n - 1, S_{i-1}, 2) - 2) \mod p
        if S_{n-2} = 0 then return True
       return False
                                                                                            .(LucasLehmer (n,2^n-1)=\mathrm{True})\Longleftrightarrow (2^n-1\in\mathbb{P}) אזי n\in\mathbb{N} יהי משפט: יהי
                                   \mathcal{O}\left(n^3\right) הינה LucasLehmer [TrialDivision, ModIteratedSquaring [NaiveMul]] הינה הריצה של
                                    טענה: סיבוכיות הריצה של [CooleyTukeyMul] הינה LucasLehmer [TrialDivision, ModIteratedSquaring
                                                                                                                                                                                                     \mathcal{O}\left(n^2\log\left(n\right)\log\log\left(n\right)\right)
                                                                                                                                                                                                     2^{136276841}-1\in\mathbb{P} :טענה
                                                                                                                                   .	ilde{\mathcal{O}}\left(n^{lpha}
ight)=\mathcal{O}\left(n^{lpha}
ight)\cdot\operatorname{poly}\left(\log\left(n
ight)
ight) אזי lpha\in\mathbb{R}_{+} יהי הגדרה: יהי
                                   	ilde{\mathcal{O}}\left(n^6
ight) בסיבוכיות בעל בסיבוכיות ריצה AKS משפט אגרוול־קיאל־סקסנה: קיים אלגוריתם דטרמיניסטי
                      E(E,D) אזי p,k\in\mathbb{F}_2^n לכל D\left(E\left(p,k
ight),k
ight)=p באשר באשר E,D:\mathbb{F}_2^n	imes\mathbb{F}_2^n	o\mathbb{F}_2^n ותהיינה n\in\mathbb{N} ותהיינה וותהיינה
p\in\mathbb{F}_2^n לכל D\left(E\left(p,k_e
ight),k_d
ight)=p באשר באשר באשר E,D:\mathbb{F}_2^n	imes\mathbb{F}_2^m	o\mathbb{F}_2^n ותהיינה k_e,k_d\in\mathbb{F}_2^m יהיו n,m\in\mathbb{N} יהיו יהיו
i\in[k] בעיית הפירוק: יהי p_i\in\mathbb{P} אזי וכן p_i\in\mathbb{P} באשר p_i=N באשר p_i=1 וכן וכן p_i=1 וכן p_i=1 אזי ווּך p_i=1 באשר p_i=1 באשר p_i=1 וכן p_i=1 וכן p_i=1 אזי ווּך p_i=1 בעיית הפירוק: יהי p_i=1 אזי ווּך p_i=1 באשר p_i=1 בעיית הפירוק: יהי p_i=1 אזי ווּך p_i=1 באשר p_i=1 באשר p_i=1 בעיית הפירוק: יהי p_i=1 עבורו קיים אלגוריתם p_i=1 לבעיית הפירוק בעל סיבוכיות ריצה ביים p_i=1 עבורו קיים אלגוריתם p_i=1 לבעיית הפירוק בעל סיבוכיות ווֹר ביים p_i=1 באשר p_i=1 באשר p_i=1 באשר p_i=1 באשר p_i=1 בעיית הפירוק: יהי p_i=1 באשר p_i=1 באשר p_i=1 באשר p_i=1 בעיית הפירוק: יהי p_i=1 באשר p_i=1 בעיית הפירוק: יהי p_i=1 באשר 
A:\mathbb{F}_2^*	imes\mathbb{F}_2^*	o\mathbb{F}_2^* יהיו ed\equiv 1\mod arphi(n) וכן (e,arphi(pq))=1 באשר e,d\in\mathbb{N} יהיו p,q\in\mathbb{P} יהיו יהיו ed\equiv 1\mod arphi(n)
                                                                                                                                        A(A, A, (pq, e), (pq, d)) איז A(c, (M, a)) = c^a \mod M
                                                     . אינ (M,M,k_e,k_d) הינה הצפנה אסימטרית. (M,M,k_e,k_d) ותהא (M,M,k_e,k_d) הצפנת הצפנה אסימטרית.
                                                                          \operatorname{KSA} טענה: יהיו p,q \in \mathbb{P} ותהא p,q \in \mathbb{P} הצפנת הצפנת ותהא p,q \in \mathbb{P}
משפט: יהיו (קיים אזי (קיים אזי (איים אזי (אור RSA משפט: היין תהא p,q\in\mathbb{P} משפט: יהיו אזי (קיים אזי (M,M,k_e,k_d) הצפנת
                    .(\mathcal{A}^{M(\cdot,k_e)}\left(1^n
ight)=\mathrm{IFP}\left(N
ight) המקיים \mathcal{\tilde{O}}\left(T
ight) המקיים (מיים יריב \mathcal{A}^M בעל כוח חישובי (\mathcal{A}^{M(\cdot,k_e)}\left(1^n
ight)=k_d המקיים \mathcal{\tilde{O}}\left(T
ight)
                      a=g^x \mod p באשר x\in \mathbb{N}_{\leq p} אזי a\in (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^	imes ויהי p ויהי שורש פרימיטיבי מודולו p ויהי שורש מימיטיבי יהי ויהי p\in \mathbb{P} אזי מיסקרטי:
a טענה: יהי p\in\mathbb{P} יהי a שורש פרימיטיבי מודולו a יהי a\in (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^{	imes} ויהיו a\in (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^{	imes} יהי a\in \mathbb{Z} יהי שורש פרימיטיבי מודולו
x\in\mathbb{N}_{\leq p} באשר \mathrm{DLP}\left(p,q,a
ight)=x אזי a\in\left(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}
ight)^{	imes} ויהי p\in\mathbb{P} יהי p\in\mathbb{P} יהי יהי p\in\mathbb{P} יהי מודולו
                                                                                                                                                        g בבסיס g מודולו g בבסיס הינו הלוגריתם הדיסקרטי
טענה נפת שדות המספרים: קיים ל בעל סיבוכיות באשר לכל באשר לכל באשר בעל סיבוכיות ריצה בעל סיבוכיות ריצה c>0 מתקיים כי
                                                                                                                                                                                    \mathcal{O}\left(\exp\left(c\cdot\log^{\frac{1}{3}}\left(p\right)\cdot\log^{\frac{2}{3}}\left(p\right)\right)\right)
פרוטוקול תקשורת דיפי־הלמן: יהי p\in\mathbb{P} ויהי שורש פרימטיבי מודולו p אזי נגדיר פרוטוקול תקשורת בעל מפתחות פרטיים
                                                                                                                                                                                                                             כך \Pi_{\text{DiffieHellman}}
Communication Protocol \Pi_{\text{DiffieHellman}}(p, g):
        A draws x \in [p-1]
        A sends (g^x \mod p) as K_A
```

```
A draws x \in [p-1]

A sends (g^x \mod p) as K_A

B draws y \in [p-1]

B sends (g^y \mod p) as K_B

A calculates K_{BA} \leftarrow (K_B)^x

B calculates K_{AB} \leftarrow (K_A)^y
```

 $K_{AB}=K_{BA}$  אזי  $\Pi_{ ext{DiffieHellman}}\left(p,g
ight)=\left(K_{AB},K_{BA}
ight)$  באשר באשר  $K_{AB}=K_{BA}$  אזי שורש פרימטיבי מודולו p ויהיו

```
\mathcal{O}(T) סענה: יהי p\in\mathbb{P} יהי p\in\mathcal{A} יהי שורש פרימטיבי מודולו p\in\mathbb{N} תהא p\in\mathbb{N} חשיבה בזמן עבורה קיים יריב א
                       \mathcal{B}(p,q,q^x \mod p,q^y \mod p) = q^{xy} \mod p המקיים המקיים יריב \mathcal{B} בעל כוח חישובי \tilde{\mathcal{O}}(T) המקיים \tilde{\mathcal{O}}(T)
                          כך E,D:\mathbb{F}_2^*	imes\mathbb{F}_2^*	o\mathbb{F}_2^* ונגדיר יהי x\in\mathbb{N}_{< p} יהי ווערש פרימטיבי שורש פרימטיבי מודולו x\in\mathbb{N}_{< p} יהי וונגדיר יהי p\in\mathbb{P} יהי וונגדיר
                                                                 E(c,(\alpha,\beta,\gamma)) = ((c\cdot\gamma^y) \mod \alpha,\beta^y \mod \alpha) אזי y\in\mathbb{N}_{< p} •
                                                                                              D((c_1, c_2), (\alpha, \beta, \gamma)) = (c_1 \cdot c_2^{-\gamma}) \mod \alpha \bullet
                                                                                                             (E, D, (p, q, q^x \mod p), (p, q, x)) אזי
. טענה: יריעה גזירה חד־מימדית \{(x,y)\in\mathbb{R}^2\mid y^2=f\left(x\right)\} אינה אזי וכן \deg\left(f\right)=3 באשר באשר f\in\mathbb{R}\left[x\right] אינה אזי וכן שורש מרובה אזי
עקום אויים פוטים פוטים מעל \mathbb F וכן \deg(f)=3 באשר באשר f\in\mathbb F[x] ויהי ויהי \det(\mathbb F)
eq f באשר באשר דיהי שורשים מעל \mathbb F
                                                                                                                  \{(x,y) \in \mathbb{F}^2 \mid y^2 = f(x)\} \cup \{\infty\}
                                                                E/\mathbb{F} אזי אור אונפטי מעל \mathbb{F} אזי עקום אליפטי מעל ויהי ויהי רhar (\mathbb{F}) \neq 2 אזי
                                                                           . יריעה חלקה חד־מימדית אזי E \setminus \{\infty\} עקום אליפטי אזי E \setminus \mathbb{R} יריעה חלקה חד־מימדית.
                                                                                               אזי P \in E אזי אליפטי ותהא עקום יהי יהי יהי הגדרה שיקוף: יהי
                                                                                                                        -P=P אם P=\infty אם •
                                                                                                            -P = (x, -y) אם P = (x, y) אם •
                                                                      A-(-P)=P וכן A-P\in E אזי אליפטי ויהי אליפטי ויהי אזי אזי דיהי עקום אליפטי ויהי
                               (\mathrm{line}_{P,Q}\setminus\{P,Q\})\cap E
eq \varnothing אזי איזי איזי איזי אינה P,Q\in E\setminus\{\infty\} טענה: יהי ליפטי ותהיינה
                               .(T_P\left(Eackslash\{\infty\})\setminus\{P\}
ight)\cap E
eqarnothing אזי P
eq -P באשר P\in E\setminus\{\infty\} ותהא אליפטי ותהא E יהי יהי E
                                                                                         אזי P,Q \in E אזי ותהיינה אליפטי יהי אזי הגדרה חיבור: יהי
                                                                                                                 \infty + P = P וכן P + \infty = P
                                                                                           P+Q=\infty אז P=-Q וכן \infty \notin \{P,Q\} אם
                                              P+Q=-R אז R\in (\mathrm{line}_{P,Q}\backslash \{P,Q\})\cap E אם P
eq \pm Q וכן \infty \notin \{P,Q\} אם \Phi
                      P+Q=-R אז R\in ((T_P(Eackslash \{\infty\})\setminus \{P\})\cap E) אה P\neq -Q וכן P=Q וכן 0
                                                                          P+Q=Q+P אזי אזי איננה: יהי P,Q\in E טענה: יהי אליפטי ותהיינה
                                                     P,Q,R\in E טענה: יהי Q עקום אליפטי ותהיינה P,Q,R\in E אזי
                                                                                            . תבורה אבלית עקום אליפטי אזי (E,+) חבורה אבלית עקום אליפטי ההי
                                    |E|=p+1+\sum_{x\in\mathbb{F}_p}\left(rac{f(x)}{p}
ight) אזי f ידי אל אליפטי המוגדר על אליפטי E/\mathbb{F}_p ויהי ויהי ויהי אליפטי המוגדר על ידי איזי איזי ויהי
\|\sum_{x\in\mathbb{F}_p}\left(rac{f(x)}{p}
ight)\|\leq 2\sqrt{p} אוי \overline{\mathbb{F}_p} אויהי f\in\mathbb{F}_p באשר f\in\mathbb{F}_p וכן f\in\mathbb{F}_p וכן שורשים פשוטים מעל f\in\mathbb{F}_p אויהי ויהי
                                                 p+1-2\sqrt{p} \leq |E| \leq p+1+2\sqrt{p} אזי אזי אליפטי אזי p \in \mathbb{P}_{>2} יהי מסקנה: יהי יהי
          \mathcal{O}\left(\log^2\left(p
ight)
ight) אזי קיים אלגוריתם \mathcal{A} המחשב חיבור נקודות על עקום אליפטי מעל p\in\mathbb{P}_{>2} האזי קיים אלגוריתם אוי חיבור נקודות p\in\mathbb{P}_{>2}
טענה: יהי \mathbb{F}_p ויהי \mathbb{F}_p אאי קיים אלגוריתם \mathcal{A} המחשב הכפלת נקודה על עקום אליפטי מעל p\in\mathbb{P}_{>2} יהי י
                                                                                                                                    \mathcal{O}\left(\log\left(n\right)\cdot\log^2\left(p\right)\right)
                  ניהי B\in\mathbb{N}_+ יהי וההי אליפטי יהי E/\mathbb{F}_v יהי יהי והי אליפטיים: יהי אליפטיים: יהי אליפטיים: יהי יהי והי אליפטיים: יהי
                                                                                                                            ECDLP(p, E, G, nG) = n
                                  \mathcal{O}\left(\sqrt{p}
ight) באשר בכל סיבוכיות כי \mathcal{A} מתקיים כי בעל באשר בCDLP באשר לכל באשר לכל פיים אלגוריתם בא
אזי G\in Eackslash\{\infty\} ויהי ליפטי המוגדר על אליפטי אליפטי E/\mathbb{F}_p יהי יהי אליפטיים: יהי אליפטיים: יהי אליפטי המוגדר אליפטי אליפטי
                                                                                    כך \Pi^{\text{EC}}_{\text{DiffieHellman}} פרטיים מפתחות בעל מפתחות נגדיר נגדיר בעל
Communication Protocol \Pi^{\mathrm{EC}}_{\mathrm{DiffieHellman}}(p,f,G):
     A draws x \in [p-1]
     A sends xG as K_A
     B draws y \in [p-1]
     B sends yG as K_B
     A calculates K_{BA} \leftarrow x \cdot K_{B}
```

B calculates  $K_{AB} \leftarrow y \cdot K_A$ 

```
טענה: יהי p\in\mathbb{P} שורש פרימטיבי מודולו p\in\mathbb{P} תהא p\in\mathbb{P} חשיבה בזמן עבורה קיים יריב p\in\mathbb{P} בעל כוח חישובי
                                                                          \mathcal{B}(p,f,G,xG,yG)=xyG המקיים \mathcal{\tilde{O}}(T) המשובי כוח חישובי בעל פעל אזי קיים יריב \mathcal{A}=\mathrm{ECDLP}
                                                                                                                                 \pi\left(x
ight)=|\mathbb{P}_{\leq x}| כך \pi:\mathbb{R}_{+}	o\mathbb{N} פונקציית ספירת הראשוניים: נגדיר
                                                                                                        \lim_{x	o\infty}rac{f(x)}{g(x)}=1 המקיימות f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} פונקציות אסימפטוטיות: פונקציות פונקציות המקיימות
                                                                                                                                                           f,g:\mathbb{R} 
ightarrow \mathbb{R} אזי אזי אזי f,g:\mathbb{R} 
ightarrow \mathbb{R} סימון: תהיינה
                                                                 \lim\sup_{x	o\infty}rac{f(x)}{g(x)}\leq 1 המקיימת g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} אזי f:\mathbb{R}	o\mathbb{R} האי תהא
                                                                                                      f, f \lesssim g אזי אזי על ידי אסימפטוטית אסימ באשר f, g: \mathbb{R} 	o \mathbb{R} סימון: תהיינה
                                                            .(f\lesssim g)\Longleftrightarrow \left(\liminf_{x	o\infty}rac{g(x)}{f(x)}\geq 1
ight) אזי f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} טענה: תהיינה f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} אזי f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} טענה: תהיינה f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} אזי f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} אזי f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R}
                                                                                                                            .(f\sim g)\Longleftrightarrow ((f\lesssim g)\wedge (g\lesssim f)) אזי f,g:\mathbb{R}	o\mathbb{R} טענה: תהיינה
                                                                                                                                                                                                                     \log = \ln הערה: בקורס זה
                                                                                                                                                                 \pi\left(2n
ight)-\pi\left(n
ight)\leq rac{\log(4)\cdot n}{\log(n)} איז n\in\mathbb{N}_+ יהי יהי \pi\left(2n
ight)-\pi\left(n
ight)\leq rac{\log(4)\cdot n}{\log(n)} משפט צ'בישב: \pi\left(x
ight)\lesssim rac{\log(4)\cdot x}{\log(x)} מסקנה: \pi\left(x
ight)\lesssim \log\left(p
ight)\lesssim \log\left(4
ight)\cdot x מסקנה: יהי \pi\left(2n
ight)\geq rac{4^n}{2n+1} איז \pi\in\mathbb{N}_+ יהי יהי יהי יחי
                                                                                                                                                    .e_p\left(n!
ight)=\sum_{i=1}^{\infty}\left\lfloor rac{n}{p^i}
ight
floorאיי n\in\mathbb{N}_+ אוי n\in\mathbb{N}_+ ווהי n\in\mathbb{N}_+ אוי n\in\mathbb{N}_+
                                                                                                                                                    e_p\left(inom{2n}{n}
ight) \leq \log_p\left(2n
ight) אזי p \in \mathbb{P} ויהי n \in \mathbb{N}_+ למה: יהי
                                                                                                                                                                         \sigma=\sigma + \frac{1}{n}טענה: יהיn\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+טענה: יהי
                                                                                                                                                                                                          \pi\left(x
ight)\gtrsimrac{\log\left(2
ight)\cdot x}{\log\left(x
ight)} משפט צ'בישב:
                                  מתקיים n\in\mathbb{N}_{\geq 2} עבורם לכל עבורם eta\in\mathbb{R}_{\geq 1} וקיים lpha\in(0,1] מתקיים סדר אזי קיים הפיכה שומרת סדר אזי קיים
                                                                                                                                                                                                     .\alpha n \log(n) \le f(n) \le \beta n \log(n)
                                                                    משפט סכימה בחלקים/נוסחת אבל: יהי x\in\mathbb{R}_{\geq 1} תהא a:\mathbb{N}	o\mathbb{C} תהא x\in\mathbb{R}_{\geq 1} אזי אבל: יהי
                                                                                                    \sum_{n \in \mathbb{N}_{\leq x}} \left( a_n \cdot f \left( n \right) \right) = \left( \sum_{n \in \mathbb{N}_{\leq x}} a_n \right) \cdot f \left( x \right) - \int_1^x \left( \sum_{n \in \mathbb{N}_{\leq t}} a_n \right) \cdot f' \left( t \right) dt
                                                                                                                                                                                              \log(n!) = n \cdot \log(n) + O(n)
                                                                                                                                                                      \log(n!) = n \cdot \log(n) - n + \mathcal{O}(\log(n)) טענה:
                                                                                                        \sum_{p\in\mathbb{P}_{\leq x}}rac{\log(p)}{p}=\log\left(x
ight)+\mathcal{O}\left(1
ight) משפט מרטנס: \sum_{p\in\mathbb{P}_{\leq x}}rac{1}{p}=\log\log\left(x
ight)+c+\mathcal{O}\left(rac{1}{\log(x)}
ight) עבורו c>0 עבורו
                                                                                                                        \prod_{p\in\mathbb{P}_{\leq x}}\left(1-rac{1}{p}
ight)\simrac{K}{\log(x)} עבורו K>0 משפט: קיים K>0 עבורו לכל \sigma עבורו לכל \sigma מסקנה: קיים \sigma עבורו לכל \sigma
                                                                                                                                                  \log\log(n) טענה: n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ מסקנה: n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ מסקנה: n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ טענה: n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ טענה: n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ טענה: n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+ אזי n \in \mathbb{N}_+
                                                                                                                                                                                                                n! = \Theta\left(\left(rac{n}{e}
ight)^n \cdot \sqrt{n}
ight) טענה:
                                                                                                                                           \gamma=1-\int_{1}^{\infty}rac{t-\lfloor t
floor}{t^{2}}\mathrm{d}t כך כך גגדיר נגדיר נגדיר נגדיר אויילר־מסקרוני: נגדיר
                                                                                                                                                                              .\gamma = \lim_{n 	o \infty} \left( \left( \sum_{i=1}^n rac{1}{i} 
ight) - \log\left(n
ight) 
ight) טענה:
                                                                                                                                             משפט מרטנס: \prod_{p\in\mathbb{P}_{\leq x}}\left(1-rac{1}{p}
ight)\sim rac{e^{-\gamma}}{\log(x)} . לא הוכח בקורס c\geq 1 אזי אם c\geq 1 אז אי אם c\in\mathbb{R} אז אי אכונה: יהי
                                                                                                                                                                 c \leq 1 אז \pi\left(x
ight) \gtrsim rac{c \cdot x}{\log(x)} אזי אם c \in \mathbb{R} טענה: יהי
                                                                                                                                                              c=1 אז או\pi\left(x
ight)\simrac{c\cdot x}{\log(x)} אזי אם c\in\mathbb{R} מסקנה: יהי
                                                                                                                                             משפט המספרים הראשוניים: \pi\left(x
ight)\sim rac{x}{\log(x)} לא הוכח בקורס
                                                                                  [n,(1+arepsilon)\,n]\cap\mathbb{P}
eqarnothing מתקיים n\in\mathbb{N}_{\geq N} עבורו לכל N\in\mathbb{N} אזי קיים arepsilon>0 אזי היי
                                                                                                                 .artheta\left(x
ight)=\sum_{p\in\mathbb{P}_{<x}}\log\left(p
ight) כך כך artheta: כגדיר נגדיר נגדיר artheta:
```

```
\lim_{x 	o \infty} rac{\vartheta(x)}{x} = 1 משפט:
                                                                                                          \mathrm{Li}\left(x
ight)=\int_{2}^{x}rac{1}{\log(t)}\mathrm{d}t כך בי \mathrm{Li}:\mathbb{R}	o\mathbb{R} באינטגרל הלוגריתמי: נגדיר
                                                                                                                                        	ext{Li}\left(x
ight) = rac{x}{\log(x)} + rac{x}{\log^2(x)} + \mathcal{O}\left(rac{x}{\log^3(x)}
ight)מסקנה: 	ext{Li}\left(x
ight) \sim rac{x}{\log(x)} מסקנה:
                                                                                                        .\operatorname{Li}(x) = \sum_{k=0}^m \frac{(m-1)! \cdot x}{\log^m(x)} + \mathcal{O}\left(\frac{x}{\log^{m+1}(x)}\right) אזי m \in \mathbb{N} טענה: יהי m \in \mathbb{N}
                  משפט אדמר־דה-לה-ואלה-פוסן: קיים c>0 עבורו \pi\left(x
ight) = \mathrm{Li}\left(x
ight) + \mathcal{O}\left(x\cdot\exp\left(-c\cdot\sqrt{\log\left(x
ight)}
ight)
ight) שבורו לא הוכח בקורס משפט אדמר־דה-לה-ואלה-פוסן:
                                                                                                                                      \pi\left(x
ight)=rac{x}{\log(x)}+rac{x}{\log^{2}(x)}+\mathcal{O}\left(rac{x}{\log^{3}(x)}
ight)מסקנה:
                                                     משפט וינוגרדוב: יהי (x)=\mathrm{Li}\,(x)+\mathcal{O}\left(x\cdot\exp\left(-\log^{rac{2}{3}+arepsilon}(x)
ight)
ight) אזי (x)=\mathrm{Li}\,(x)+\mathcal{O}\left(x\cdot\exp\left(-\log^{rac{2}{3}+arepsilon}(x)
ight)
ight). לא הוכח בקורס
                                                                                                 השערה פתוחה \pi\left(x\right) \doteq \mathrm{Li}\left(x\right) + \mathcal{O}\left(\sqrt[r]{x}\cdot\log\left(x\right)\right) השערה פתוחה השערת רימן
                                                              \pi_{m,a}\left(x
ight)=|\mathbb{P}_{\leq x}\cap\left(m\mathbb{N}+a
ight)| כך \pi_{m,a}:\mathbb{R}	o\mathbb{N} איי נגדיר a\in\mathbb{Z} איי נגדיר m\in\mathbb{N}
                                                                                                         .\pi_{m,a}\left(\infty
ight)=\lim_{x	o\infty}\pi_{m,a}\left(x
ight) אזי a\in\mathbb{Z} ויהי m\in\mathbb{N} יהי m\in\mathbb{N}
                                                                                                       \pi_{m,a}\left(\infty
ight) \leq 1 אזי (m,a)>1 באשר a\in\mathbb{Z} ויהי m\in\mathbb{N} טענה: יהי
                                                       משפט דיריכלה: יהי m\in\mathbb{N} ויהי a\in\mathbb{Z} באשר a\in\mathbb{Z} אזי הוכח בקורס משפט דיריכלה: יהי
                              משפט דה-לה-ואלה-פוסן/המספרים הראשוניים בסדרות חשבוניות: יהי m\in\mathbb{N} ויהי באשר באשר האוי משפט דה-לה-ואלה-פוסן/המספרים הראשוניים בסדרות חשבוניות: יהי
                                                                                                                                                      לא הוכח בקורס .\pi_{m,a}\left(x
ight)\simrac{x}{arphi\left(m
ight)\cdot\log\left(x
ight)}
                                                                                   \pi_{m,a}\left(x
ight)\simrac{1}{arphi(m)}{
m Li}\left(x
ight) אזי (a,m)=1 באשר a\in\mathbb{Z} ויהי m\in\mathbb{N} מסקנה: יהי
\pi_{m,a}(x)=rac{1}{\omega(m)}\mathrm{Li}\,(x)+\mathcal{O}\,(\sqrt{x}\cdot\log(x)) אזי איי (a,m)=1 באשר a\in\mathbb{Z} ויהי m\in\mathbb{N}: יהי יהי (GRH): השערת רימן המוכללת
Miller Rabin Primality Test (N;a) = True) \Longleftrightarrow (N \in \mathbb{P}) מתקיים N \in \mathbb{N}_+ עבורו לכל c>0 אז קיים c>0 אז קיים משפט: אם
                                                                                                                                                                   לא הוכח בקורס.(a < c \log^2(N)
                                              	ilde{\mathcal{O}}\left(n^4
ight) אז קיים אלגוריתם דטרמיניסטי \mathcal{A} לבדיקת ראשוניות בעל בסיבוכיות ריצה GRH מסקנה:
                                                                                                            f=0 אזי f\in\mathbb{Z}\left[x_1,\ldots,x_n
ight] ויהי ויהי n\in\mathbb{N} אזי אזי
                                                  \mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\,(f=0)=arnothing אזי \mathrm{sols}_{\mathbb{Z}_N}\,(f=0)=arnothing באשר N\in\mathbb{N}_{\geq 2} ויהי f\in\mathbb{Z}\,[x_1,\ldots,x_n] טענה: יהי
                                                                                      \{\langle f \rangle \mid (f \in \mathbb{Z}\left[x_1,\ldots,x_n
ight]) \wedge (\mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\left(f=0
ight) 
eq \varnothing)\} 
otin \mathcal{R} משפט מטיאסביץ':
        a\in S^n עבורם a\in R^{n+1} וקיים a\in R^{n+1} וקיים a\in R^{n+1} עבורו אזי וקיים f\in R עבורו אזי f\in R עבורם אזי וקיים הומוגני בשני משתנים: יהי
                                                                                        f=0 משוואה דיופנטית הומוגנית בשני משתנים: יהי f\in\mathbb{Z}\left[x,y
ight] הומוגני אזי
                                             (f(\lambda x,\lambda y)=\lambda^{\deg(f)}\cdot f(x,y) מתקיים x,y,\lambda\in\mathbb{R} טענה: יהי f\in\mathbb{Z}[x,y] אזי אי מהמוגני)
                                            f\left(rac{a}{(a,b)},rac{b}{(a,b)}
ight)=0 אזי f\left(a,b
ight)=0 טענה: יהי f\left(a,b
ight)=0 הומוגני ויהיו a,b\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} באשר f\left(a,b
ight)=0 וכן f\left(a,b
ight)=0 פתרון מצומצם/פרימיטיבי: יהי f\left(a,b
ight)=0 הומוגני אזי f\left(a,b
ight)=0 באשר f\left(a,b
ight)=0 וכן f\left(a,b
ight)=0
                                                                                      טענה: יהי f=\sum_{i=0}^n \zeta_i x^i y^{n-i} באשר \zeta\in\mathbb{Z}^{n+1} הומוגני ויהי הומוגני יהי
                                                                            \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}(f=0) = \{(da,db) \mid (d \in \mathbb{Z}) \land (f=0) \neq (a,b)\} פתרון פרימיטיבי של (a,b)
                                                                                                        b|\zeta_n וכן a|\zeta_0 מתקיים f=0 של (a,b) וכן •
                                                                                                                         f=0 אזי f\in\mathbb{Z}\left[x
ight] אזי במשתנה אחד: יהי
       (a,b) וכן a|\zeta_0 אזי a|\zeta_0 אזי וכן a|\zeta_0 אזי a|\zeta_0 וכן a,b)=1 ויהי וכן a,b)=1 ויהי וכן באשר באשר באשר באשר באשר לa,b)=1 ויהי וכן a|\zeta_0 אזי a|\zeta_0 אזי a|\zeta_0
                                              m|\zeta_0 אזי f(m)=0 באשר m\in\mathbb{Z} ויהי f=\sum_{i=0}^n\zeta_ix^i באשר באשר f\in\mathbb{Z}[x] אזי יהי f\in\mathbb{Z}[x]
                                                                                                  f=0 אאי f\in\mathbb{Z}_{\leq 1}\left[x,y
ight] יהי משתנים: יהי לינארית בשני משתנים:
                                                                                                 .(\mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\left(ax+by=c
ight)
eqarnothing)\Longleftrightarrow\left(\left(a,b
ight)|c
ight) אזי a,b,c\in\mathbb{Z} טענה: יהיו
       \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(ax+by=c\right)=\left\{\left(lpha+rac{m\cdot b}{(a,b)},eta-rac{m\cdot a}{(a,b)}
ight)\,\Big|\,\,m\in\mathbb{Z}
ight\}אזי (lpha,eta)\in\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(ax+by=c
ight) ויהי a,b,c\in\mathbb{Z} ויהי a,b,c\in\mathbb{Z} אזיי (lpha,eta)\in\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(ax+by=c
ight) אזיי (a,b)\in\mathbb{Z} ויהי a,b,c\in\mathbb{Z} אזיי (a,b)\in\mathbb{Z} אזיי (a,b)\in\mathbb{Z} אזיי (a,b)\in\mathbb{Z} אזיי (a,b)\in\mathbb{Z} אזיי (a,b)\in\mathbb{Z} אזיי (a,b)\in\mathbb{Z}
```

 $f(\alpha x + \beta y + \gamma, \delta x + \varepsilon y + \zeta) = y - x^2$  מתקיים  $x, y \in \mathbb{Z}$  לכל

f=0 אזי  $f\in\mathbb{Z}_{\leq 2}\left[x,y
ight]$  אזי משוואה דיופנטית ריבועית בשני משתנים: יהי

טענה: יהי מהבאים מהבאים עבורם  $lpha,eta,\gamma,\delta,arepsilon,\zeta\in\mathbb{Q}$  אזי קיימים אזי אזי יהי  $f\in\mathbb{Z}_{<2}\left[x,y
ight]$  אי

 $f(\alpha x + \beta y + \gamma, \delta x + \varepsilon y + \zeta) = x^2 - dy^2 - a$  מתקיים  $x,y \in \mathbb{Z}$  עבורם לכל  $a,d \in \mathbb{Z}$ 

```
(\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}(x^2=a)\neq\varnothing)\Longleftrightarrow(a=\square) אזי a\in\mathbb{Z} יהי יהי
                                                                                                                           \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^{2}=a
ight)=\{\pm\sqrt{a}\} אזי a=\square באשר a\in\mathbb{Z} יהיa\in\mathbb{Z}
\mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=a
ight)\subseteq\left\{\left(s\cdot\sqrt{a+dy^2},y
ight)\,\Big|\,\left(s\in\{\pm1\}
ight)\wedge\left(-\sqrt{\left|rac{a}{d}
ight|}\le y\le\sqrt{\left|rac{a}{d}
ight|}
ight)}
ight\} אזי d\in\mathbb{Z}_{<0} אזי d\in\mathbb{Z}_{<0}
                           \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=0
ight)=\left\{\left(sm\cdot\sqrt{d},rm
ight)\;\middle|\;(s,r\in\{\pm 1\})\wedge(m\in\mathbb{Z})
ight\} אזי d=\square באשר של d\in\mathbb{N}_+ יהי יהי d\in\mathbb{N}_+ אזי ליהי
                                        \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=a\right)=igcup_{\substack{(u,v)\in\mathbb{Z}^2\\a=uv}}\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(\left\{egin{array}{l} x-\sqrt{dy}=u\\x+\sqrt{dy}=v\end{array}
ight) אזי d=\square אזי d\in\mathbb{N}_+ יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} יהי a\in\mathbb{Z} אזי a\in\mathbb{Z} אזי a\in\mathbb{Z} אזי a\in\mathbb{Z} אזי a\in\mathbb{Z}
                                                                                      a^2-dy^2=a אזי d
eq\square באשר באשר d\in\mathbb{N}_+ ויהי a\in\mathbb{Z}\backslash\{0\} אזי משוואת פל מוכללת: יהי
                                                                                                                                   \mathbb{Z}\left|\sqrt{d}
ight|=\mathbb{Z}+\sqrt{d}\cdot\mathbb{Z} אזי d
eq\square באשר d\in\mathbb{Z} באשר מגדרה: יהי
                                                                                                                           טענה: יהי d \in \mathbb{Z} באשר שור d \neq d אוי d \neq d באשר מענה: יהי
                                              lpha, eta = \delta וכן lpha = \gamma אזי lpha + eta \sqrt{d} = \gamma + \delta \sqrt{d} באשר lpha, eta, \gamma, \delta \in \mathbb{Z} ויהיו d 
eq \square אזי מענה: יהי d \in \mathbb{Z} אזי מענה: יהי
                                   \operatorname{coeff}\left(lpha+eta\sqrt{d}
ight)=(lpha,eta) כך \operatorname{coeff}:\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]	o\mathbb{Z}^2 אזי נגדיר d
eq\square אזי נגדיר d
eq\square באשר באשר
                                                                                                                                                   . מסקנה: יהי מסקנה: אזי באשר באשר לd\in\mathbb{Z}יהי ועל.
                                                                                     (lpha,eta)\mapsto lpha+eta\sqrt{d} כך \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] בתוך בתוך d
eq\square באשר להיים: יהי מיהי d\in\mathbb{Z}
                                                                                                     \overline{lpha+eta\sqrt{d}}=lpha-eta\sqrt{d} אזי lpha,eta\in\mathbb{Z} ויהיו d
eq\square באשר באשר מהי יהי לבמדה: יהי
                                               \overline{lphaeta}=\overline{lpha}\cdot\overline{eta} וכן \overline{lpha+eta}=\overline{lpha}+\overline{eta} וכן \overline{(\overline{lpha})}=lpha ויהיי a,eta\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] ויהיי d
eq \square באשר ש
                                                                                                  (\overline{lpha}=lpha)\Longleftrightarrow (lpha\in\mathbb{Z}) אזי lpha\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] ויהי d
eq\square באשר שר באשר מענה: יהי d\in\mathbb{Z}
                                    מסקנה: יהי f אזי f אזי f הינו אוטומורפיזם חוגים. f:\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}\right]	o\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}\right] ונגדיר ונגדיר d
eq \square באשר שוא d\in\mathbb{Z} ונגדיר מסקנה:
                                                                                           N\left(lpha
ight)=lpha\cdot\overline{lpha} כך N:\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]	o\mathbb{Z} אזי נגדיר d
eq \square באשר שור d\in\mathbb{Z} כה מגדרה: יהי
                                                                                         N\left(lphaeta
ight)=N\left(lpha
ight)N\left(eta
ight) אזי lpha,eta\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] ויהיו d
eq\square באשר באשר ל
                                                                                       \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]^{	imes}=\left\{lpha\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]\;\middle|\;N\left(lpha
ight)\in\{\pm1\}
ight\} אזי d
eq\square באשר d\in\mathbb{Z} יהי להי d\in\mathbb{Z}
                                                                                                                                           \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]^	imes = \left\{egin{array}{ll} \{\pm 1, \pm i\} & d=-1 \ \{\pm 1\} & d<-1 \end{array}
ight. אזי d\in\mathbb{Z}_{<0} מסקנה: יהי
                                     \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^{2}-dy^{2}=a
ight)=\left\{g\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]\,\Big|\,\,N\left(g
ight)=a
ight\} איזי d
eq \mathbb{Z}\setminus\{0\} ויהי a\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} איזי a\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} ויהי
\alpha^2-d\delta^2=b וכן \alpha^2-d\beta^2=a באשר \alpha,\beta,\gamma,\delta\in\mathbb{Z} ויהיו \alpha,b\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} ויהיו \alpha,b\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} אזי מסקנה: יהיו
                                                                                                                                                                                   (\alpha \gamma + d\beta \delta)^2 - d(\alpha \delta + \beta \gamma)^2 = ab 
                                                  כך \mathrm{SG}:\mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=1
ight)^2	o\mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=1
ight) כך אזי נגדיר d
eq\square באשר באשר של הגדרה: יהי
                                                                                                                                                                 .SG((\alpha,\beta),(\gamma,\delta)) = (\alpha\gamma + d\beta\delta,\alpha\delta + \beta\gamma)
                                                                                             (lpha,eta)\,,(\gamma,\delta)\in\mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\,ig(x^2-dy^2=1ig) ויהיו d
eq\square באשר באשר מענה: יהיd\in\mathbb{Z} יהי
                                                                                          \mathrm{SG}\left(\left(lpha,eta
ight),\left(\gamma,\delta
ight)
ight)=\left(lpha+eta\sqrt{d}
ight)\left(\gamma+\delta\sqrt{d}
ight)מסקנה: יהי d\in\mathbb{Z} באשר d\in\mathbb{Z} אזי d\in\mathbb{Z} אזי d\in\mathbb{Z} חבורה אבלית.
                                                                                             \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_{1}^{	imes}=\left\{lpha\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]\,\Big|\,N\left(lpha
ight)=1
ight\} אזי d
eq \mathbb{D} אזי d\in\mathbb{N} הגדרה: יהי
                                                                                                           \mathrm{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=1
ight)=\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_1^	imes אזי d
eq\square באשר שר d\in\mathbb{N} מסקנה: יהי
                                                                                               \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_{_{1\perp}}^{	imes}=\left\{lpha\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_{_{1}}^{	imes}\;\middle|\;lpha>0
ight\} איי d
eq 0 איי d\in\mathbb{N} הגדרה: יהי
            lpha=seta עבורם s\in\{\pm 1\} וקיים ויחיד eta\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_{1\pm}^{	imes} אזי קיים ויחיד a
eq \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_{1}^{	imes} עבורם a
eq \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_{1\pm}^{	imes}
                                                                                                                \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_1^	imes\simeq\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]_{1+}^	imes \{\pm 1\} אזי d
eq\square באשר d\in\mathbb{N} יהי מסקנה: יהי
                                                                                                                                                                                              [lpha]=lpha אזי lpha\in\mathbb{R} סימון: יהי
                                                                    [a_0,\ldots,a_n]=a_0+rac{1}{[a_1,\ldots,a_n]} אזי a_1\ldots a_n\in\mathbb{R}_+ ויהיו a_0\in\mathbb{R} יהי n\in\mathbb{N} יהי n\in\mathbb{N}
    A_{0}(a_{0},\ldots,a_{n},x)=rac{(M)_{1,1}\cdot x+(M)_{1,2}}{(M)_{2,1}\cdot x+(M)_{2,2}} אזי M=\prod_{i=0}^{n}\left(egin{array}{c} a_{i}&1\ 1&0 \end{array}
ight) כך M\in M_{2	imes2}(\mathbb{R}) אזי a_{1}\ldots a_{n}\in\mathbb{R}_{+} יהיי a_{0}\in\mathbb{R} יהיי a_{0}\in\mathbb{R}
```

 $\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}(y=x^2)=\{(m,m^2)\mid m\in\mathbb{Z}\}$  טענה:

טענה: יהי  $a_0\in\mathbb{R}$  יהיו  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{R}$  ונגדיר  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{R}$  טענה: יהי  $a_0\in\mathbb{R}$  יהיו  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{R}$  ונגדיר  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{R}$  $.rac{p_k}{q_k}=[a_0,\ldots,a_k]$  מתקיים  $k\in\mathbb{N}_{\leq n}$  לכל • . $\binom{p_k}{q_k}rac{p_{k-1}}{q_{k-1}}=\prod_{i=0}^k\binom{a_i}{1}rac{1}{0}$  מתקיים  $k\in\mathbb{N}_{\leq n}$  לכל •  $a_k = a_k q_{k-1} + q_{k-2}$  וכן  $p_k = a_k p_{k-1} + p_{k-2}$  מתקיים  $k \in \mathbb{N}_{\le n}$  לכל  $p_k q_{k-1} - q_k p_{k-1} = (-1)^{k+1}$  מתקיים  $k \in \mathbb{N}_{\leq n}$  לכל . מונוטונית עולה.  $[a_0,\ldots,a_{i-1},x,a_{i+1},\ldots a_n]$  איי איי  $i\in\mathbb{N}_{\mathrm{even}}\cap\mathbb{N}_{\leq n}$  ויהי  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{R}_+$  יהיו מענה: יהי . מונוטונית יורדת.  $[a_0,\ldots,a_{i-1},x,a_{i+1},\ldots a_n]$  אזי  $i\in\mathbb{N}_{\mathrm{odd}}\cap\mathbb{N}_{\leq n}$  ויהי  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{R}_+$  יהיי  $a_0\in\mathbb{R}$  יהיי יהי  $[a_0,\ldots,a_n]$  אזי  $a_1\ldots a_n\in\mathbb{N}_+$  ויהיו  $a_0\in\mathbb{Z}$  יהי  $n\in\mathbb{N}$  אזי יהי טענה: יהיו  $[a_0,\ldots,a_n]=[b_0,\ldots,b_m]$  באשר באים מהבאים מהבאים אזי אחד מהבאים אזי  $a_0,b_0\in\mathbb{Z}$  יהי  $a_0,b_0\in\mathbb{Z}$  יהי  $i \in \mathbb{N}_{\leq n}$  לכל  $a_i = b_i$  וכן n = m $a_n=1$  וכן  $b_m-1=a_m$  וכן  $i\in\mathbb{N}_{\leq m-1}$  לכל  $a_i=b_i$  וכן n=m+1 $a_n = 1$  וכן  $a_n - 1 = b_n$  וכן  $i \in \mathbb{N}_{\leq n-1}$  לכל  $a_i = b_i$  וכן n+1 = mטטענה: יהי  $a_n>1$  איי קיים ויחיד  $a_n\in\mathbb{N}$  וכן קיים ויחיד  $a_0\in\mathbb{Z}$  וכן קיים ויחיד  $n\in\mathbb{N}$  באשר  $lpha\in\mathbb{Q}$  איי היי  $lpha\in\mathbb{Q}$  איי היי  $\alpha = [a_0, \ldots, a_n]$ אזי  $b\in\mathbb{Z}ackslash\{0\}$  ויהי  $a\in\mathbb{Z}$  יהי למספר רציונלי: אלגוריתם שבר משולב פשוט למספר Algorithm RationalContinuedFraction(a, b): if b = 0 then return  $(q, r) \leftarrow \text{RemainderDiv}(a, b)$ return [q] || RationalContinuedFraction(b, r).RationalContinuedFraction  $(a,b)=rac{a}{b}$  אזי  $b\in\mathbb{Z}\setminus\{0\}$  ויהי  $a\in\mathbb{Z}$  ויהי  $a\in\mathbb{Z}$  $[a]=\lim_{n o\infty}[a_0,\dots,a_n]$  אזי  $i\in\mathbb{N}_+$  לכל  $a:\mathbb{N}\to\mathbb{R}$  באשר  $a:\mathbb{N}\to\mathbb{R}$  איי תהא . סענה: תהא  $i\in\mathbb{N}_+$  לכל  $a_i\geq 1$  באשר  $a:\mathbb{N}\to\mathbb{R}$  אזי  $a_i$  $a:\mathbb{N} \to \mathbb{N}$  אזי  $i\in\mathbb{N}_+$  לכל  $a_i\in\mathbb{N}_+$  באשר  $a:\mathbb{N} \to \mathbb{Z}$  אזי תהא . Cycling  $(x)=rac{1}{x-|x|}$  כך Cycling :  $\mathbb{R}\setminus\mathbb{Q} o (1,\infty)\setminus\mathbb{Q}$  גלגול: נגדיר lpha=[a] המקיים [a] המקיים אינסופי שבר משולב משפט: יהי  $lpha\in\mathbb{R}\backslash\mathbb{Q}$  אזי קיים ויחיד שבר אזי  $lpha\in\mathbb{R}ackslash\mathbb{Q}$  אזי אלגוריתם שבר משולב פשוט אינסופי למספר אי־רציונלי: יהי

Algorithm IrrationalContinuedFraction $(n, \alpha)$ :

if n=0 then return return  $[|\alpha|] \parallel \text{IrrationalContinuedFraction}(n-1, \text{Cycling}(\alpha))$ 

 $\lim_{n\to\infty}$  IrrationalContinuedFraction  $(n,\alpha)=\alpha$  אזי  $\alpha\in\mathbb{R}\setminus\mathbb{Q}$  טענה: יהי  $(rac{p_k}{q_k})=\left(\prod_{i=0}^kinom{a_i}{1}inom{0}{0}
ight)(rac{1}{0})$  כך  $p,q:\mathbb{Z}_{\geq -1} o \mathbb{Z}$  ייצוג שברי של שבר משולב פשוט אינסופי: יהי[a] שבר משולב פשוט אינסופי (p,q) אזי  $.rac{p_k}{q_k}=[a_0,\dots,a_k]$  שבר משולב פשוט אינסופי ויהי (p,q) ייצוג שברי של [a] אזי לכל  $k\in\mathbb{N}$  מחקנים  $k\in\mathbb{N}$  מחקנים  $k\in\mathbb{N}$  שבר משולב פשוט אינסופי ויהי (p,q) ייצוג שברי של  $k\in\mathbb{N}$  אזי  $k\in\mathbb{N}$  אזי  $k\in\mathbb{N}$  ויהי  $k\in\mathbb{N}$  ייצוג שברי של  $k\in\mathbb{N}$  ויהי  $k\in\mathbb{N}$  ייצוג שברי של  $k\in\mathbb{N}$  אזי לכל  $k\in\mathbb{N}$  מתקיים  $k\in\mathbb{N}$  משפט קירוב דיופנטי: יהי  $k\in\mathbb{N}$  ויהי  $k\in\mathbb{N}$  ייצוג שברי של  $k\in\mathbb{N}$  אזי לכל  $k\in\mathbb{N}$  מתקיים  $k\in\mathbb{N}$  מתקיים  $k\in\mathbb{N}$  $\left| lpha - rac{\zeta}{\xi} 
ight| > \left| lpha - rac{p_n}{q_n} 
ight|$  ייצוג שברי של lpha יהי  $lpha \in \mathbb{N}$  ויהי  $eta \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  באשר  $lpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  יהי  $lpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  יהי עבורו  $n\in\mathbb{N}$  אזי קיים  $lpha-rac{\zeta}{\xi}$   $<rac{1}{2arepsilon^2}$  באשר  $\xi\in\mathbb{N}$  ויהי  $\zeta\in\mathbb{Z}$  יהי lpha ייצוג שברי של lpha ייצוג שברי של lpha יהי lpha יהי lpha ייצוג שברי של lpha יהי איזי קיים lpha $.q_n = \xi$  אכן  $p_n = \zeta$  $i\in[d]$  אזי קיים  $q\in[N^d]$  וקיים  $q\in[N^d]$  ויהי אזי  $u\in\mathbb{R}^d$  ויהי ויהי יהיו ויהי יהיו אזי קיים  $u\in\mathbb{R}^d$  ויהי  $\left|v_i - \frac{1}{q}u_i\right| < \frac{1}{qN}$  מתקיים  $a_n=a_{n+T}$  המקיימת  $a:\mathbb{N} o\mathbb{R}$  לכל  $N,T\in\mathbb{N}$  לכל לכל מסויים: יהיו  $a_0\dots a_{N-1}\overline{a_N\dots a_{N+T-1}}=a$  אזי N אזי  $a:\mathbb{N} o\mathbb{R}$  ותהא  $a:\mathbb{N} o\mathbb{R}$  ותהא  $a:\mathbb{N} o\mathbb{R}$ 

```
. ריבועי מצומצם אזי 	ilde{\operatorname{Cycling}}\left(lpha
ight) ריבועי מצומצם lpha\in\mathbb{R}
                                                          lpha=eta אזי \operatorname{Cycling}\left(lpha
ight)=\operatorname{Cycling}\left(eta
ight) אזי מצומצמים מצומצמים מצומצמים מאומצמים מאומצמים אזי
           A \in (0,\sqrt{d}) וכן A \in (0,d) וכן מצומצם אזי a \in \mathbb{R} וכן B = d \mod A באשר באשר A,B \in \mathbb{Z} ויהיו A \in \mathbb{R}
                                               . \left|\left\{lpha\in\mathbb{Q}\left(\sqrt{d}
ight)\ |\ מסקנה: יהי d\in\mathbb{N} אזי אזי a אזי a ריבועי מצומצם a_n=a_{n+T} המקיימת a:\mathbb{N}\to\mathbb{R} אזי פונקציה a אזי פונקציה מחזורית טהורה: יהי a
                                                               (מים איי מאיג (קיים שבר משולב פשוט מחזורי טהור מחזורי משפט: יהי \alpha\in\mathbb{R}\setminus\mathbb{Q} איי (קיים שבר משולב פשוט מחזורי משפט: יהי
                   \sqrt{d}=[a_0,\overline{a_1,\ldots,a_{n-1},2a_0}] עבורם d\in\mathbb{N} עבורם d\in\mathbb{N} אזי קיים n\in\mathbb{N} אזי קיים n\in\mathbb{N} וקיימים
עבורו a_m עבורו אזי קיים m\in\mathbb{N} אזי קיים a_{n+1}=\operatorname{Cycling}\left(a_n
ight) וכן a_0=lpha כך a:\mathbb{N}	o\mathbb{R}\setminus\mathbb{Q} ריבועי נגדיר lpha\in\mathbb{R}\setminus\mathbb{Q} ריבועי
                                                                                                                                           mמצומצם וכו a מחזורית החל מ
                                                     (\alpha) אוי (קיים שבר משולב פשוט מחזורי [a] עבורו \alpha אוי (קיים שבר משולב משולב מחזורי \alpha
משפט: יהי d = [a] יוהי d = [a] יוהי n באשר n באשר n \in \mathbb{N} יהי n \in \mathbb{N} יהי n \in \mathbb{N} ייצוג n \in \mathbb{N} ייצוג
                                                                                                           p_{kn-1}^2-dq_{kn-1}^2=\left(-1
ight)^{kn} מתקיים k\in\mathbb{N} לכל •
                                                                                              .sols_{\mathbb{N}} (x^2 - dy^2 \in \{\pm 1\}) = \{(p_{kn-1}, q_{kn-1}) \mid k \in \mathbb{N}\} \bullet
יצוג (p,q) ייצוג \sqrt{d}=[a] יהי \sqrt{d}=[a] יהי n\in\mathbb{N} מסקנה: יהי n\in\mathbb{N} מחזורית בעלת מחזור n באשר ויהי n\in\mathbb{N} יהי
                                                                                                                                                                      שברי של [a] אזי
                                                                                                          (\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}(x^2 - dy^2 = -1) \neq \emptyset) \iff (n \in \mathbb{N}_{\operatorname{odd}}) \bullet
                                                                              \min_{\pi_2} \left( \mathrm{sols}_{\mathbb{N}} \left( x^2 - dy^2 = -1 \right) \right) = (p_{n-1}, q_{n-1}) אם היא n \in \mathbb{N}_{\mathrm{odd}} .
יצוג (p,q) ייצוג \sqrt{d}=[a] יהי החל מ־1 באשר n באשר מחזור n מסקנה: החל n יהי והי n\in\mathbb{N} יהי ויהי n\in\mathbb{N} יהי יצוג
                                                                                                                                                                      שברי של [a] אזי
                                                                                                             \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}(x^2 - dy^2 = 1) \setminus \{(1,0), (-1,0)\} \neq \emptyset \bullet
                                                   \min_{\pi_2} \left( \operatorname{sols}_{\mathbb{N}} \left( x^2 - dy^2 = 1 \right) \setminus \left\{ \left( 1, 0 \right), \left( -1, 0 \right) \right\} \right) = \left( p_{n-1}, q_{n-1} \right) אי n \in \mathbb{N}_{\mathsf{even}} שים •
                                                 \min_{\pi_2} \left( \operatorname{sols}_{\mathbb{N}} \left( x^2 - dy^2 = 1 \right) \setminus \left\{ \left( 1, 0 \right), \left( -1, 0 \right) \right\} \right) = \left( p_{2n-1}, q_{2n-1} \right) אם n \in \mathbb{N}_{\operatorname{odd}} אם n \in \mathbb{N}_{\operatorname{odd}}
                          \min_{\pi_2} \left( \operatorname{sols}_{\mathbb{N}} \left( x^2 - dy^2 = 1 \right) \setminus \left\{ (1,0) , (-1,0) \right\} 
ight) אזי d 
eq \square באשר באשר של: יהי למשוואת פל: יהי
                                               .arepsilon=u+v\sqrt{d} אזי איי איזי של u,v אזי אויהי מימון: יהי היי באשר של ויהי ויהי ליימון: יהי ליימון: יהי
                                               \langle arepsilon 
angle = \mathbb{Z} \left[ \sqrt{d} 
ight]_{1,1}^	imes אזי x^2 - dy^2 = 1 משפט: יהי d 
eq \square ויהי ויהי d 
eq \square ויהי משפט: יהי
```

שבר משולב פשוט מחזורית החל ממקום מסויים. [a] עבורו a מחזורית החל ממקום מסויים.

 $A,B\in\mathbb{Z}$  מסקנה: יהי  $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי (קיים לקיים) און ריבועי) אזי  $lpha\in\mathbb{R}$  אזי  $lpha\in\mathbb{R}$ 

 $eta = \delta$  טענה: יהי  $eta = \gamma$  אזי  $lpha = \gamma$  אזי  $lpha + eta \sqrt{d} = \gamma + \delta \sqrt{d}$  באשר  $lpha, eta, \gamma, \delta \in \mathbb{Q}$  ויהיו  $\sqrt{d} \notin \mathbb{Q}$  אזי יהי  $d \in \mathbb{R}$  באשר  $d \in \mathbb{R}$  אזי נגדיר  $\mathbb{Q}\left(\sqrt{d}\right) \to \mathbb{Q}^2$  אזי נגדיר  $d \notin \mathbb{Q}$  באשר  $d \in \mathbb{R}$  העתקת המקדמים: יהי  $d \in \mathbb{R}$  באשר  $d \notin \mathbb{Q}$  אזי נגדיר

טענה: יהי f אזי f אזי f אזי f כך  $f:\mathbb{Q}\left(\sqrt{d}\right) o \mathbb{Q}\left(\sqrt{d}\right)$  ונגדיר ענהי ונגדיר  $d \notin \mathbb{R}$  כך מענה: יהי

 $A,B\in\mathbb{Z}$  מסקנה: יהי  $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי (קיים  $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורו  $A,B\in\mathbb{Z}$  וקיימים  $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי (קיים  $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי (קיים  $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  אזי ( $A,B\in\mathbb{Z}$  )

.( $lpha=rac{B+\sqrt{d}}{A}$  וכן  $B^2\equiv d\mod A$  עבורם  $A,B\in\mathbb{Z}$  וקיימים וקיימים אזי ( $\alpha\in\mathbb{R}$  אזי  $\alpha\in\mathbb{R}$  אזי  $\alpha\in\mathbb{R}$ 

. ריבועי Cycling (lpha) עד להיות  $d\in\mathbb{Q}$  עד להיות ריבועי אוי Cycling (lpha) ריבועי וכן  $\alpha\in\mathbb{R}$  ריבועי ויהי  $\alpha\in\mathbb{R}$ 

 $\mathbb{Q}\left(\sqrt{d}
ight)=\mathbb{Q}+\sqrt{d}\cdot\mathbb{Q}$  אזי  $d\in\mathbb{R}$  הגדרה: יהי

מסקנה: יהי  $d\in\mathbb{R}$  באשר  $d\in\mathbb{R}$  אזי coeff מסקנה: יהי  $d\in\mathbb{R}$  ויהיו  $d\in\mathbb{R}$  אזי  $\alpha,\beta\in\mathbb{Q}$  ויהיו  $d\in\mathbb{R}$  הצמדה: יהי  $d\in\mathbb{R}$ 

 $lpha\in\mathbb{Q}\left(\sqrt{d}
ight)$  מספר ריבועי: מספר  $lpha\in\mathbb{R}$  עבורו קיים מספר מספר

 $\overline{lpha}\in(-1,0)$  מספר ריבועי מצומצם: מספר ריבועי מספר חספר מספר ביבועי מספר ביבועי מספר מספרה: יהי  $a\in\mathbb{N}$  באשר ב $d\in\mathbb{N}$  אזי  $d\neq \square$ 

.טענה: יהי  $\mathbb{Q}\left(\sqrt{d}
ight)$  אזי  $d\in\mathbb{R}$  טענה: יהי

```
a\in\mathrm{QR}_d\cup\{0\} אזי \mathrm{sols}_\mathbb{Z}\left(x^2-dy^2=a
ight)
eqarnothing באשר a\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} ויהי d
eq\square באשר שנה: יהי d\in\mathbb{N}
                                                                                      \operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=a
ight)
eqarnothing באשר a\in\mathbb{Z}ackslash\{0\} וויהי d
eq\square באשר באשר מסקנה: יהי
                                                                                                                                                               .\left(rac{a}{p}
ight)\in\{0,1\} מתקיים p|d המקיים p\in\mathbb{P}_{>2} לכל
                                                                                                                                                                                                        a \mod 4 \in \{0,1\} אז 4|d אם •
                                                                                                                                                                                                   a \mod 8 \in \{0,1,4\} אם 8 \mid d אם •
(lpha,eta)\in\operatorname{sols}_{\mathbb{Z}}\left(x^2-dy^2=a
ight) ויהי a\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} יהי x^2-dy^2=1 יהי של a\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} יהי יהי a\in\mathbb{Z}\setminus\{0\} יהי יהי של הפתרון היסודי של הי
                z+a\sqrt{d}=s\cdotarepsilon^n\cdot\left(z+w\sqrt{d}
ight) איי קיימים s\in\{\pm 1\} וקיים וקיים z+w\sqrt{d}<\sqrt{|a|} באשר z,w\in\mathbb{N} איי קיימים מיים ו
                                                                                                                                               \{\langle f \rangle \mid (f \in \mathbb{Z}_{\leq 2} \left[ x, y 
ight]) \wedge (\mathrm{sols}_{\mathbb{Z}} \left( f = 0 
ight) 
eq \varnothing) \} \in \mathcal{R} מסקנה:
                                                                                                                                                                                                                    \mathbb{Q}\left(i
ight)=\mathbb{Q}+i\cdot\mathbb{Q} מספרי גאוס:
                                                                                                                                                                                                                                                 מסקנה: (i) שדה.
                                                                                                                                                                                                                          \mathbb{Z}\left[i
ight]=\mathbb{Z}+i\cdot\mathbb{Z} שלמי גאוס:
                                                                                                                                                                                                                מסקנה: \mathbb{Z}\left[i
ight] חוג אבלי בעל יחידה.
                                                                                          a(a=0) \lor (b=0) מתקיים ab=0 המקיימים a,b \in A עבורו לכל
                                                                                                                          A^{\times}=\{a\in A\mid \exists h\in A.ah=ha=1\} הגדרה: יהי A תחום שלמות אזי
                                                                        ac=ac איבר מחלק איבר: יהי a\in A תחום שלמות ויהי a\in A אזי איבר מחלק איבר: יהי a\in A
                                                                                                                               a|b אזי אולק את מחלק באשר a באשר a,b\in A ויהיו
                                                                                                                                                                                    a,b,c\in A טענה: יהי a,b,c\in A אזי
                                                                                                                                                                                                                            a|c אם a|b וכן a|b אז
                                                                                                                                                           a|ab+ec מתקיים d,e\in A אז לכל a|c וכן a|b אם a|c
                                                                                                                                                                                                                                                    a|0 וכן 1|a \bullet
                                                                                                                                                                                  .(\exists u \in A^{\times}.a = bu) \iff ((b|a) \land (a|b)) \bullet
                                                                                                                                                a|b וכן a|b וכן a,b \in A המקיימים שלמות אזי a,b \in A וכן
                                                                                                                                                         a\sim b אזי חברים a,b\in A ויהיו שלמות חום שלמון: יהי
                                                                                                                                                                                      . טענה: יהי A תחום שלמות אזי יחס שקילות
                                                                                                    ac \sim bd אזי a \sim b וכן a \sim b באשר a,b,c,d \in A אזי שלמות ויהיו
                                                                                                                                                                                                     N\left(lpha
ight)=\left|lpha
ight|^{2} אזי lpha\in\mathbb{Z}\left[i
ight] טענה: יהי
                                                                                                                                                                    (N\left(lpha
ight)=0)\Longleftrightarrow(lpha=0) אזי lpha\in\mathbb{Z}\left[i
ight] יהי הי
וכך N\left(
ho
ight) < N\left(eta
ight) המקיימים \kappa,
ho \in \mathbb{Z}\left[i
ight] אזי קיימים eta \in \mathbb{Z}\left[i
ight] \setminus \{0\} ורהי lpha \in \mathbb{Z}\left[i
ight] \setminus \{0\} המקיימים יהי ויהי
יטענה: יהי k,
ho\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] יהי k,
ho\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] אזי קיימים k,
ho\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] יהי k,
ho\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] יהי k,
ho\in\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] יהי
                                                                                                                                               נורמה N:A \to \mathbb{N} אזי שלמות אוי A המקיימת נורמה אוקלידית: יהי
                                                                                                                                                                    (a=0) \Longleftrightarrow (N(a)=0) מתקיים a \in A לכל
                                                                                                                      A \in A \setminus \{0\} ולכל a \in A ולכל a \in A ולכל a \in A
```

 $A \in A \setminus \{0\}$  וכן a = qb + r המקיימים a = qb + r המקיימים  $a \in A \setminus \{0\}$  ולכל  $a \in A$ 

 $\mathbb{Z}$  טענה: נגדיר  $f\left(n
ight)=\left|n
ight|$  כך  $f:\mathbb{Z}
ightarrow\mathbb{N}$  הינה נורמה אוקלידית מעל

.dA=aA+bA עבורו  $d\in A$  שינה: יהי  $a,b\in A$  ויהיו אוקלידי ויהיו

 $\operatorname{Gcd}(a,b)=\{d\in A\mid dA=aA+bA\}$  אזי  $a,b\in A$  אזי ויהיו אוקלידי ויהיו איזי פימון: יהי A תחום אוקלידי אזי  $\gcd(a,b)\in\operatorname{Gcd}(a,b)$  המקיימת  $\gcd:A^2\to A$  מחלק משותף מירבי: יהי

 $\mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight]$  טענה: יהי מעל און איזי איזי איזי וורמה אוקלידית מעל  $d\in\{2,-2,3\}$  טענה: יהי יהי אוקלידי: תחום שלמות A עבורו קיימת נורמה אוקלידי: תחום שלמות א

 $.(aA=bA)\Longleftrightarrow (a\sim b)$  אזי  $a,b\in A$  ויהיו אוקלידי ההי A יהי יהי

 $\mathbb{Z}\left[i
ight]$  טענה: N הינה נורמה אוקלידית מעל

 $n\in\mathbb{Z}$  מסקנה: יהי  $d
eq \mathrm{Sols}_\mathbb{Z}\left(x^2-dy^2=1
ight)$  ויהי ווהי של  $x^2-dy^2=1$  אזי קיים  $\varepsilon$  יהי הפתרון היסודי של  $d
eq \mathbb{N}$ 

 $\alpha + \beta \sqrt{d} = s \cdot \varepsilon^n$  עבורם  $s \in \{\pm 1\}$  וקיים

```
(a,b)=\gcd{(a,b)} אזי a,b\in A ויהיו אוקלידי ויהיו A תחום אוקלידי
                                                             \gcd\left(a,b\right)|b וכן \gcd\left(a,b\right)|a אזי a,b\in A ויהיו אוקלידי ויהיו A
                                    \gcd(a,b)=na+mb עבורם n,m\in A אזי קיימים a,b\in A אזי ווקלידי ויהיו
                                                         |c| \gcd(a,b) אזי |c| וכן |c| אזי |c| אזי ויהיו |c| אזי ויהיו |c| אזי ויהיו
(a\in A^{	imes}) \lor (b\in A^{	imes}) מתקיים 
ho=ab מתקיים 
ho=ab עבורו לכל 
ho=ab עבורו לכל איבר אי־פריק: יהי
            a,b\in A עבורו לכל p\in A\setminus (A^	imes \cup \{0\}) מתקיים שלמות אזי איבר ראשוני: יהי a,b\in A עבורו לכל עבורו לכל
                                                                   .(יבריק)\Longleftrightarrowענה: יהי A תחום אוקלידי ויהי a \in A אזי ויהי a \in A יהי תחום אוקלידי ויהי
                                                                                תחום בעל פריקות יחידה לראשוניים: תחום שלמות A המקיים
                                           .a \sim \prod_{i=1}^k p_iעבורם עבורם p_1 \dots p_k \in Aוקיימים וקיים k \in \mathbb{N}_+ קיים a \in A \backslash \left\{0\right\} לכל
עבורה \sigma\in S_k וכן קיימת k=\ell מתקיים m_{i=1}^k מתקיים m_i^k אולכל m_i ראשוניים באשר וכן אשוניים באשר וכן m_i אולכל m_i
                                                                                                                     i \in [k] לכל p_i \sim q_{\sigma(i)}
                                                                                  אזי p\sim q באשר p,q\in A ויהיו ויהיו אוקלידי היהי A אזי
                                                                                                                 .(ראשוני) \Rightarrow (ראשוני) •
                                                                                                              q אי־פריק) אי־פריק).
                                               (a \sim b) \Longleftrightarrow ((N(a) = N(b)) \land (a|b)) אזי a,b \in A ויהיו אוקלידי ויהיו A
                                                                   . משפט: יהי A תחום אוקלידי אזי A תחום בעל פריקות יחידה לראשוניים
                                                                                       . מסקנה: \mathbb{Z}\left[i\right] הינו תחום בעל פריקות יחידה לראשוניים
. תחום אוקלידי). באשר \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] מתקיים (\left[\sqrt{d}
ight] תחום בעל פריקות יחידה לראשוניים) אז לכל לבא באשר שנט: אם d 
eq \mathbb{Z}
                                                                               (a \mod n) = a + nA אזי n, a \in A חוג ויהי n, a \in A
                                a,b\in A איברים שקולים תחת מודולו: יהי a,b\in A חוג ויהי n\in A אזי חוג ויהי a,b\in A איברים שקולים תחת מודולו:
                                                        a\equiv b \mod n אזי n אולים מודולו a,b\in A ויהיו n\in A חוג יהי A חוג יהי
                                                                (n|(a-b)) \Longleftrightarrow (a \equiv b \mod n) אזי n,a,b \in A חוג ויהי A חוג ויהי
                       a+b\equiv c+d \mod n אזי b\equiv d \mod n וכן a\equiv c \mod n באשר a,b,c,d\in\mathbb{Z} אזי a+b\equiv c+d
                                  (a \mod n) + (b \mod n) = ((a+b) \mod n) אזי a,b \in A ויהיו n \in A ויהיו n \in A
                               ab\equiv cd\mod n אזי b\equiv d\mod n וכן a\equiv c\mod n אזי a\equiv a\equiv a\mod n באשר a,a,b,c,d\in\mathbb{Z} אזי חוג ויהיו
                                     (a \mod n) \cdot (b \mod n) = ((a \cdot b) \mod n)אמי (a \mod n \in A ויהיו a, b \in A ויהיו n \in A חוג יהי
                                                                                                    טענה: יהי A חוג ויהי n \in A אזי A/n חוג.
                                                                                        A/nאזי n \in A חוג ויהי n \in A אזי n \in A
                                                            .(ראשוני). אזי A/n שדה) שדה) שדה) אזי n \in A \setminus \{0\} טענה: יהי A תחום אוקלידי ויהי
                                                                         \mathbb{P}_A = \{a \in A \mid A \ מעל מעל a\} ראשוני שלמות שלמות A יהי A
                                                       \left\{\pi\in\mathbb{P}_{\mathbb{Z}[i]}\mid0\in\left\{\operatorname{Re}\left(\pi\right),\operatorname{Im}\left(\pi\right)\right\}
ight\}=\left\{p\in\mathbb{P}\mid p\equiv3\mod4\right\}\cdot\mathbb{Z}\left[i\right]^{	imes}טענה:
                                                                                                               .\overline{\pi}\in \mathbb{P}_{\mathbb{Z}[i]} אזי \pi\in \mathbb{P}_{\mathbb{Z}[i]} למה: יהי
                                      N\left(\left\{\pi\in\mathbb{P}_{\mathbb{Z}[i]}\mid\left(0\notin\left\{\operatorname{Re}\left(\pi\right),\operatorname{Im}\left(\pi\right)\right\}\right)\wedge\left(\pi\not\sim1+i\right)\right\}
ight)=\left\{p\in\mathbb{P}\mid p\equiv1\mod4\right\} טענה:
                                                      p=a^2+b^2 מסקנה: יהי a,b\in\mathbb{Z} אזי קיימים p\equiv 1\mod 4 באשר באשר p\in\mathbb{P}
                                                                    אזי p\equiv 1\mod 4 באשר p\in \mathbb{P} אזי יהיp\equiv 1\mod 4 באשר
Algorithm SumSquaresPrime(p):
    c \leftarrow \text{QNR}_p
    t \leftarrow c^{\frac{p-1}{4}} \bmod p
     a + ib \leftarrow \text{EuclidGCD}_{\mathbb{Z}[i]}(p, t + i)
```

 $\sum_{i=1}^2 \left( \mathrm{SumSquaresPrime}\left(p 
ight) \right)_i^2 = p$  וכך אזי  $p \equiv 1 \mod 4$  באשר  $p \in \mathbb{P}$  באשר  $p \equiv 1 \mod 4$  באשר איזי יהי

 $\{\pi\in\mathbb{P}_{\mathbb{Z}[i]}\mid\pi\sim1+i\}=\{\pi\in\mathbb{Z}\left[i\right]\mid\pi\sim1+i\}$  טענה:

```
\mathbb{Z}[i]/_{lpha\mathbb{Z}[i]}=N\left(lpha
ight) אזי lpha\in\mathbb{Z}\left[i
ight] מסקנה: יהי
                                                                        \left. \cdot \left| \mathbb{Z}[\sqrt{d}]/_{lpha \mathbb{Z}}[\sqrt{d}] \right| = |N\left(lpha
ight)| אזי lpha \in \mathbb{Z}\left[\sqrt{d}
ight] ויהי d 
eq \square ניהי d \in \mathbb{Z} אזי וויהי
                                         lpha^{p^2-1}\equiv 1\mod p אזי lpha\in\mathbb{Z}[i] איזי p\equiv 3\mod 4 באשר p\in\mathbb{P} מסקנה משפט פרמה ב־\mathbb{Z}[i]: יהי
                     f=\sum_{i=0}^n\zeta_{i+1}x^i וכן \zeta_{n+1}
eq 0 וקיים וקיים \zeta\in\mathbb{F}^{n+1} וקיים וכן f:\mathbb{F}	o\mathbb{F} וכן לינום: יהי f:\mathbb{F}	o\mathbb{F}
                                                                                               \mathbb{F}\left[x
ight]=\left\{f:\mathbb{F}
ightarrow\mathbb{F}\mid פולינום f\} שדה אזי \mathbb{F} שדה אזי פולינומים: יהי
                                                                                                                  . טענה: יהי \mathbb{F}\left[x\right] שדה אזי אזי חוג אבלי בעל יחידה \mathbb{F}\left[x\right]
                                                                                                                        \alpha\mapsto \lambda x.\alpha כך \mathbb{F}\hookrightarrow\mathbb{F}[x] אזי נשכן \mathbb{F}\hookrightarrow\mathbb{F}[x]
                                     \deg\left(\sum_{i=0}^n\zeta_{i+1}x^i
ight)=n אזי \zeta_{n+1}
eq 0 באשר באשר ויהי n\in\mathbb{N} ויהי \gamma_{n+1} שדה יהי \gamma_{n+1}
                                                                                                                                       \deg(0) = -\infty שדה אזי \mathbb{F} יהי יהי \mathbb{F}
                                      \mathrm{lc}\left(\sum_{i=0}^n\zeta_{i+1}x^i
ight)=\zeta_{i+1} אזי אזי \zeta_{n+1}
eq 0 באשר באשר 1 ויהי 1 שדה יהי 1 שדה יהי 1 שדה יהי 1 ויהי
                                                                                                                                               .\mathrm{lc}\left(0
ight)=0 שדה אזי \mathbb{F} יהי \mathbb{F}
                                            \operatorname{lc}\left(fg\right)=\operatorname{lc}\left(f\right)\operatorname{lc}\left(g\right) וכן \operatorname{deg}\left(fg\right)=\operatorname{deg}\left(f\right)+\operatorname{deg}\left(g\right) אזי f,g\in\mathbb{F}\left[x
ight] וכן
                                                                                                                                       \mathbb{F}\left[x\right]^{\times} = \mathbb{F}\backslash\left\{0\right\} טענה: יהי \mathbb{F} שדה אזי
                                                                                  (f\sim g)\Longleftrightarrow (\exists c\in\mathbb{F}.f=cg) אזי f,g\in\mathbb{F}\left[x
ight] שדה ויהיו שדה ויהיו
                                                                                                       \mathrm{lc}\,(f)=1 המקיים f\in\mathbb{F}\left[x
ight] שדה אזי שדה המקיים f\in\mathbb{F}\left[x
ight]
                                                                             \mathbb{F}^{[x]}/\sim טענה: יהי \mathbb{F} שדה אזי \{f\in\mathbb{F}[x]\mid מתוקן f\}\cup\{0\} מערכת נציגים של
f=qg+r וכן \deg\left(r
ight)<\deg\left(r
ight) המקיימים q,r\in\mathbb{F}\left[x
ight] אזי קיימים ויחידים g\in\mathbb{F}\left[x
ight]\setminus\left\{0
ight\} ויהי f\in\mathbb{F}\left[x
ight] ויהי
                                           \mathbb{F}^{[x]}/f\mathbb{F}[x] מערכת נציגים של \{r\in\mathbb{F}\left[x
ight]\mid \deg\left(r
ight)<\deg\left(f
ight)\} אזי f\in\mathbb{F}\left[x
ight] מסקנה: יהי
     \mathbb{F}\left[x
ight] אזי F הינה נורמה אוקלידית מעל F\left(f
ight)=\left\{egin{array}{cc} 0 & f=0 \ C^{\deg(f)} & \mathrm{else} \end{array}
ight. כך F:\mathbb{F}\left[x
ight]	o\mathbb{R} אזי F:\mathbb{F}\left[x
ight] הינה נורמה אוקלידית מעל F:\mathbb{F}\left[x
ight]
                                                                                                                                מסקנה: יהי \mathbb{F} שדה אזי \mathbb{F}[x] תחום אוקלידי.
d\in\mathrm{Gcd}\,(f,g) באשר \gcd(f,g)=d כך \gcd:\mathbb{F}\left[x
ight]^2	o\mathbb{F}\left[x
ight] שדה אזי נגדיר שדה אזי נגדיר פכל יוהי פרלינומים: יהי
                                                                                                                                                                                          מתוקן.
                                                                 \mathcal{D}\left(\sum_{i=0}^n \zeta_i x^i
ight) = \sum_{i=1}^n i \zeta_i x^{i-1} כך כך \mathcal{D}: \mathbb{F}[x] 	o \mathcal{F}[x] שדה אזי נגדיר ענזרת: יהי
                                                                                                                       f'=D\left(f
ight) אזי f\in\mathbb{F}\left[x
ight] אזי שדה ויהי
                                                                                                                        טענה: יהי T,q\in\mathbb{F} ויהי T,q\in\mathbb{F} אזי איי יהי יהי שדה יהי
                                                                                                                      (f-g)' = f' - g' וכך (f+g)' = f' + g'
                                                                                                                                                            .(fg)' = f'g + fg' \bullet
                                                                                                                                                     (cf)' = cf' וכן c' = 0
                                                                   p^2 
mid f מתקיים p \in \mathbb{P}_{\mathbb{F}[x]} עבורו לכל f \in \mathbb{F}[x] מתקיים f \in \mathbb{F}[x] מתקיים
                                                   . טענה f אזי \gcd(f,f')=1 המקיים f\in\mathbb{F}[x] אזי f\in\mathbb{F}[x] חסר ריבועים.
                                                                                    השערה פתוחה השערה: \{\langle n \rangle \mid (n \in \mathbb{N}) \land (n \in \mathbb{N}) \} השערה פתוחה השערה:
a^n+b^n=c^n באשר a,b,c\in\mathbb{F}[x]\setminus\mathbb{F} שדה ויהיו n\in\mathbb{N} יהי יהי n\in\mathbb{N} אזי משפט המשפט האחרון של פרמה לפולינומים: יהי
                                      כך \operatorname{mindef}: X \times \mathcal{P}\left(X\right) 	o X מינימום דיפולטי: תהא X קבוצה ויהי 	ou יחס סדר טוב על X אזי נגדיר
                                                                                                                            .mindef (x,\varnothing)=x מתקיים x\in X •
                                                                           .mindef (x, A) = \min(A) מתקיים A \in \mathcal{P}(X) \setminus \{\emptyset\} ולכל x \in X
                                                                         \mathrm{.char}\,(\mathbb{F})=\mathrm{mindef}\,(0,\{n\in\mathbb{N}_+\mid n\cdot 1_{\mathbb{F}}=0\}) שדה אזי \mathbb{F} שדה אזי של שדה: יהי
```

טענה: יהי  $p\in\mathbb{P}$  שזי  $\varphi$  ( $n\mod p$ )  $p=n\cdot 1_{\mathbb{F}}$  כך p=p ונגדיר ונגדיר ונגדיר  $p\in\mathbb{F}$  שדה באשר ונגדיר שדה באשר ונגדיר וואדיר ווואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר ווואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר ווואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר וואדיר ווואדיר וואדיר וואדיר

 $(n \mod p) \mapsto n \cdot 1_{\mathbb{F}}$  כך  $\mathbb{F}_p \hookrightarrow \mathbb{F}$  כאי נשכן  $p \in \mathbb{F}$  כל באשר רה: יהי  $p \in \mathbb{F}$  ויהי באשר רה: יהי

שונים באשר  $p_1\dots p_r,q_1\dots q_s\in\mathbb{P}$  קיימים  $k,r,s\in\mathbb{N}$  שונים באשר (קיימים  $a,b\in\mathbb{Z}$  עבורם  $a,b\in\mathbb{Z}$ 

. $(n=2^k\cdot\prod_{i=1}^r p_i^{e_i}\cdot\prod_{i=1}^s q_i^{2f_i}$  עבורם  $e_1\dots e_r,f_1\dots f_s\in\mathbb{N}_+$  וקיימים  $q_j\equiv 3\mod 4$ 

 $\mathbb{Z}^{[i]}/_{lpha\mathbb{Z}[i]}$  מערכת נציגים של  $\mathbb{N}_{<\frac{a^2+b^2}{2}}+i\cdot\mathbb{N}_{<\gcd_{\mathbb{N}}(a,b)}$  אזי  $lpha\in\mathbb{Z}[i]$  מערכת נציגים של

 $\operatorname{char}\left(\mathbb{F}\right)\in\mathbb{P}$  אזי  $\operatorname{char}\left(\mathbb{F}\right)
eq0$  שדה באשר  $\mathbb{F}$  שדה באשר

 $\mathbb{F}_p=\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  אזי  $p\in\mathbb{P}$  סימון: יהי

 $\operatorname{char}\left(\mathbb{F}
ight)\in\mathbb{P}$  טענה: יהי  $\mathbb{F}$  שדה סופי אזי

 $\mathbb{F}_p$  טענה: יהי  $\mathbb{F}$  שדה סופי אזי  $\mathbb{F}$  מרחב וקטורי מעל

```
a^{|\mathbb{F}|}=a אזי a\in\mathbb{F} מסקנה משפט פרמה בשדות סופיים: יהי \mathbb{F} שדה סופי ויהי
                                                                                                                                                                                   \mathbb{F}^{	imes} אזי \mathbb{F}^{	imes} ציקלית.
                                                                                                                              \|\mathbb{F}\|=p^n משפט: יהי \mathbb{F} המקיים אזי קיים אזי n\in\mathbb{N}_+ ויהי ויהי יהי
               \mathbb{F} \simeq \mathbb{F}^{[x]/f}.\mathbb{F}_{[x]} אזי \deg(f) = n אאני באשר f \in \mathbb{F}[x] ויהי f \in \mathbb{F}[x] ויהי f \in \mathbb{F}[x] אזי ההיf \in \mathbb{F}[x] אזי ההי
                                                                            \mathbb{F}\simeq\mathbb{K} אזי |\mathbb{K}|=p^n וכן |\mathbb{F}|=p^n אזי שדות באשר \mathbb{F},\mathbb{K} ויהיו n\in\mathbb{N}_+ יהי p\in\mathbb{P} יהי יהי
                                                                                                                                |\mathbb{F}_{p^n}|=p^n שדה המקיים \mathbb{F}_{p^n} אזי n\in\mathbb{N}_+ ויהי p\in\mathbb{P} יהי
                                            \|\mathbb{F}_q[x]/f\cdot\mathbb{F}_q[x]\|=q^{\deg(f)} שדה וכן \|\mathbb{F}_q[x]/f\cdot\mathbb{F}_q[x]\| שדה ויהי \|f\in\mathbb{F}_q[x]\| שדה ויהי \|f\in\mathbb{F}_q[x]\|
                                                                                 |f|=q^{\deg(f)} כך |\cdot|:\mathbb{F}_q[x]	o\mathbb{N} גודל של פולינום: יהי q\in\mathbb{N} באשר באשר אזי נגדיר
                                                                                                             \mathbb{F}_a\left[x
ight] שדה אזי \left|\cdot
ight|הינה מורמה אוקלידית מעל q\in\mathbb{N} יהי יהי מסקנה:
                                                                                                               |f|=|\mathbb{F}_q[x]/_{f\cdot\mathbb{F}_q[x]}| אזי f\in\mathbb{F}_q[x] שדה ויהי \mathbb{F}_q שדה ויהי f\in\mathbb{F}_q[x]
                                                                                                              |f\cdot g|=|f|\cdot |g| אזי f,g\in \mathbb{F}_q\left[x
ight] שדה ויהיו שדה g\in \mathbb{N} אזי g\in \mathbb{N}
                                                                                         \mathbb{F}_q\left[x
ight] שדה יהי n\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+ חסר ריבועים מעל q\in\mathbb{N} טענה: יהי
                                     \mathbb{F}_q\left[x
ight] שנה: יהי q\in\mathbb{N} באשר \mathbb{F}_q\left[x
ight] שדה יהיו n,m\in\mathbb{N}_+ אזי אזי n,m\in\mathbb{N}_+ מעל q\in\mathbb{N} טענה: יהי
                                              \operatorname{Fr}_p(a)=a^p כך \operatorname{Fr}_p:\mathbb{K}	o\mathbb{K} אזי נגדיר אויהי \operatorname{char}(\mathbb{K})=p שדה המקיים \operatorname{char}(\mathbb{K})=p ויהי שדה איזי פרובניוס: יהי
                                                             \mathbb{R} אוטומורפיזם של או אוטומורפיזם של p\in\mathbb{R} ויהיp\in\mathbb{R} ויהי אוטומורפיזם של p\in\mathbb{R} אוטומורפיזם של
                                                    g\left(x
ight)^{p^n}=g\left(x^{p^n}
ight) אזי n\in\mathbb{N}_+ ויהי f\in\mathbb{F}[x] יהי f\in\mathbb{F}[x] יהי רבאשר שדה באשר p\in\mathbb{P} אזי יהי p\in\mathbb{P}
                                    P(x^{q^n}-x) \iff (\deg(P)|n) ראשוני אזי P\in\mathbb{F}_q[x] ויהי n\in\mathbb{N}_+ ויהי n\in\mathbb{N}_+ שדה יהי q\in\mathbb{N} באשר q\in\mathbb{N}
                                  \mathcal{P}_{q,n}=\{f\in\mathbb{F}_q\left[x
ight]\mid (\deg\left(f\right)=n)\wedge (מתוקן וראשוני f)\} אזי n\in\mathbb{N}_+ שדה ויהי \mathbb{F}_q שדה ויהי q\in\mathbb{N} יהי q\in\mathbb{N}
                                                                                                   \pi_q\left(n
ight)=|\mathcal{P}_{q,n}| כך \pi_q:\mathbb{N}_+	o\mathbb{N} באשר \mathbb{F}_q שדה אזי נגדיר יהי q\in\mathbb{N} כך
                                                                    x^q מעל x^q 
                                                                \pi_{q}\left(n
ight)=rac{1}{n}\left(q^{n}-\sum_{\substack{d\in\mathbb{N}_{< n}\dln}}\left(d\cdot\pi_{q}\left(d
ight)
ight)
ight) אזי n\in\mathbb{N}_{+} אזי q\in\mathbb{N} באשר q\in\mathbb{N} באשר מסקנה: יהי
                                                                                  rac{q^n}{n}-rac{q}{q-1}\cdotrac{q^{\left\lfloorrac{n}{2}
ight
floor}}{n}\leq\pi_q\left(n
ight)\leqrac{q^n}{n} אזי n\in\mathbb{N}_+ אזי q\in\mathbb{N} באשר q\in\mathbb{N} באשר q\in\mathbb{N} שדה אזי q\in\mathbb{N} מסקנה משפט הפולינומים הראשוניים: יהי q\in\mathbb{N} באשר q\in\mathbb{N}
                                                                                                                                  \pi_{q}\left(n
ight)>0 אזי n\in\mathbb{N}_{+} שדה ויהי \mathbb{F}_{q} שדה q\in\mathbb{N} אזי q\in\mathbb{N}
\mu\left(\prod_{i=1}^k p_i^{e_i}
ight) = \left\{egin{array}{ll} (-1)^k & e=1 \ 0 & 	ext{else} \end{array}
ight. בונקציית מוביוס: יהי k\in\mathbb{N} יהיי k\in\mathbb{N} יהי שונים ויהי p_1\dots p_k\in\mathbb{N} שונים ויהי
                                                                                                                                                                 \sum_{d\in\mathbb{N}}\mu\left(d
ight)=\left\{egin{array}{ll} 1&n=1\ n>1\end{array}
ight.אזי n\in\mathbb{N}_{+} יהי n\in\mathbb{N}_{+}
                               f(n)=\sum_{\substack{d\in\mathbb{N}\\d\mid n}}\left(\mu\left(d
ight)\cdot\left(\sum_{\substack{a\in\mathbb{N}\\a\mid rac{n}{d}}}f\left(a
ight)
ight)
ight) אזי n\in\mathbb{N}_+ אזי f:\mathbb{N}_+	o\mathbb{C} אזי f:\mathbb{N}_+	o\mathbb{C} שדה ויהי n\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+ שדה ויהי n\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+ אזי n\in\mathbb{N}_+
לכל f(x^{q^n}-x)לכל איי f(x^{q^n}-x) איי וויהי f(x^{q^n}-x) איי וויהי f(x^{q^n}-x) איי וויהי f(x^{q^n}-x) איי וויהי f(x^{q^n}-x) שדה יהי f(x^{q^n}-x) שדה יהי וויהי f(x^{q^n}-x) שהתיים f(x^{q^n}-x) שהתיים f(x^{q^n}-x) שהתיים f(x^{q^n}-x) שהתיים f(x^{q^n}-x) שהתיים f(x^{q^n}-x) שהתיים f(x^{q^n}-x)
אלגוריתם מבחן ראשוניות לפולינום: יהי q\in\mathbb{N} באשר q\in\mathbb{N} יהי לפולינום: יהי לפולינום: יהי q\in\mathbb{N} שדה יהי וq\in\mathbb{N} שדה יהי שלגוריתם מבחן ראשוניות לפולינום:
                                                                                                                                          אזי \mathbb{F}_q[x] מעל \gcd ויהי אלגוריתם ויהי \mathbb{F}_q[x]/f.\mathbb{F}_q[n] אזי
                                                   \iffמסקנה: יהי \deg(f)=n אזי (g(f)=n באשר f\in \mathbb{F}_q[x] ויהי ויהי n\in \mathbb{N}_+ שדה יהי שדה q\in \mathbb{N} באשר מסקנה:
                                                                                                                                                                               .(PolynomialPrimality (q, n, f) = \text{True})
        \mathcal{O}\left(\left(n\cdot\log\left(q\right)\right)^3\right) הינה PolynomialPrimality [IteratedSquaring [NaiveMul] , EuclidGCD] טענה: סיבוכיות הריצה של
                                       סענה: סיבוכיות הריצה של PolynomialPrimality [IteratedSquaring [CooleyTukeyMul] , FastGCD] הינה
                                                                                                                                                                                                                              \tilde{\mathcal{O}}\left(\left(n\cdot\log\left(q\right)\right)^{2}\right)
                                                                                g(g'=0) \Longleftrightarrow (\exists h \in \mathbb{F}_{p^r}\left[x\right].g = h^p) אזי g \in \mathbb{F}_{p^r}\left[x\right] ויהי r \in \mathbb{N}_+ יהי p \in \mathbb{P} יהי יהי
                                                אזי \mathbb{F}_{p^r} אזי חזקה מעל אלגוריתם שורש מעל שדה סופי: יהי p\in\mathbb{P} יהי יהי r\in\mathbb{N}_+ יהי אלגוריתם שורש מעל שדה סופי:
```

 $\|\mathbb{F}\|\in\{p^n\mid (p\in\mathbb{P})\land (n\in\mathbb{N})\}$  מסקנה: יהי $\mathbb{F}$  שדה סופי אזי

.FiniteFieldRoot  $[\mathcal{A}](p,r,a) = \mathcal{A}(a,p^{r-1})$ 

```
Algorithm PolynomialPrimality [A, B] (q, n, f):
                                    L_1 \leftarrow (x^q \mod f)
     L \in (\mathbb{F}_q[x]/f \cdot \mathbb{F}_q[x])^n;
     for i \in [2, \ldots, n] do
      L_i \leftarrow \mathcal{A}(f, L_{i-1}, q)
     end
     if L_n \neq (x \mod f) then return False
     for d \in [1,\ldots,n-1] do
      if \mathcal{B}(L_d - x, f) \neq 1 then return False
     end
     return True
                                                            .FiniteFieldRoot (p,r,a)=\sqrt[p]{a} אזי a\in\mathbb{F}_{p^r} יהי r\in\mathbb{N}_+ יהי p\in\mathbb{P} יהי יהי
.
FiniteFieldPolynomialRoot [\mathcal{A}] (p,r,a)=\sum_{i=0}^{\frac{n}{p}} FiniteFieldRoot [\mathcal{A}] (a_{pi}) x^{i} אזי \mathbb{F}_{p^{r}} אזי
                                       .FiniteFieldPolynomialRoot (p,r,f)=\sqrt[p]{f} אזי f\in\mathbb{F}_{p^r}[x] ויהי r\in\mathbb{N}_+ יהי p\in\mathbb{P} יהי יהי
                                               (חסר ריבועים). f \Leftrightarrow \gcd(f,f')=1 אזי f \in \mathbb{F}_q[x] שדה ויהי\mathbb{F}_q שדה ויהי g \in \mathbb{N}
\mathbb{F}_{p^r}[x] אלגוריתם gcd יהי f\in\mathbb{F}_{p^r}[x] יהי r\in\mathbb{N}_+ יהי p\in\mathbb{P} יהי יהי מעל מעל gcd מעל מעל אלגוריתם פירוק פולינום לפולינומים חסרי ריבועים: יהי p\in\mathbb{P}
                                                                                                                            אזי \mathbb{F}_{p^r} אזי אוריתם חזקה מעל
Algorithm PolyFactorNoSquare [A, B] (p, r, f):
     G \leftarrow \mathcal{A}(f, f')
     if G = 1 then return \{(f, 1)\}
     if f' \neq 0 then
          A \leftarrow \text{PolyFactorNoSquare}[A, B](p, r, G)
          B \leftarrow \texttt{PolyFactorNoSquare}\left[\mathcal{A}, \mathcal{B}\right]\left(p, r, \frac{f}{G}\right)
          return A + B
     end
     g \leftarrow \text{FiniteFieldPolynomialRoot} [\mathcal{B}] (p, r, f)
     S \leftarrow \texttt{PolyFactorNoSquare}[\mathcal{A}, \mathcal{B}] (p, r, g)
     return \{(q, n + p) \mid (q, n) \in S\}
                                                                                                    f\in \mathbb{F}_{p^r}\left[x
ight] ויהי r\in \mathbb{N}_+ אזי p\in \mathbb{P} אזי יהי
                                                                                                         . \prod PolyFactorNoSquare (p, r, f) = f \bullet
                                                                         . חסר q מתקיים q \in \operatorname{PolyFactorNoSquare}(p,r,f) לכל
f\in \mathbb{F}_{p^r}\left[x
ight] יהי p\in \mathbb{N}_+ יהי p\in \mathbb{N}_+ יהי יהי שלגוריתם פירוק פולינום חסר ריבועים לפולינומים בעלי פירוק לראשוניים בעלי אותה דרגה:
                                                    חסר ריבועים יהי \mathcal{A} אלגוריתם \mathbb{F}_{p^r}\left[x
ight] מעל \mathbb{F}_{p^r}\left[x
ight] ויהי \mathcal{B} אלגוריתם אלגוריתם מעל
Algorithm PolyFactorSameDeg [\mathcal{A}, \mathcal{B}] (p, r, f):
     S \leftarrow \varnothing
     for d \in [1, \ldots, \deg(f)] do
         f_d \leftarrow \mathcal{A}\left(\mathcal{B}\left(x, q^d\right) - x, f\right)
if f_d \neq 1 then S \leftarrow S \cup \{f_d\}
     end
     return S
                                                                              .power (r,n)=r^n כך power : R \times \mathbb{N} \to R פונקציית חזקה: נגדיר
                                                                                  טענה: יהי p\in\mathbb{F}_{p^r}\left[x
ight] ויהי ויהי p\in\mathbb{F}_{p^r}\left[x
ight] יהי יהי
                                                                                              .(\prod power (PolyFactorSameDeg (p, r, f))) | f \bullet
```

למה: יהי  $q\in\mathbb{F}_q$  באשר  $q\in\mathbb{N}_+$  שדה יהי  $d\in\mathbb{N}_+$  ויהי  $a\in\mathbb{F}_{q^d}$  אזי  $a\in\mathbb{F}_q$  מעל  $x^{q^d}-x=\left((x+a)^{\frac{q^d-1}{2}}-1\right)\left((x+a)^{\frac{q^d-1}{2}}+1\right)(x+a)$  מעל  $x^{q^d}-x=\left((x+a)^{\frac{q^d-1}{2}}-1\right)$ 

 $\deg\left(Q
ight)=d$  מתקיים  $Q|f_d$  מתקיים עכל אוני המקיים ולכל ולכל ולכל  $(f_d,n)\in\operatorname{PolyFactorSameDeg}\left(p,r,f
ight)$  לכל

 $\mathbb{F}_{q}\left[x\right] \text{ מעל } x^{q^d} - x = \left(\sum_{i=1}^{d \cdot \log_2(q)} \left(x+a\right)^{\frac{q^d}{2^i}}\right) \left(\left(\sum_{i=1}^{d \cdot \log_2(q)} \left(x+a\right)^{\frac{q^d}{2^i}}\right) + 1\right) \text{ אם } 2|q| \text{ and } q = 1$ 

Algorithm PolySameDegSol [ $\mathcal{A}$ ] (p, r, f, d; R):

```
a \leftarrow R\left(0\right) if f\left(a\right) = 0 then return a if p = 2 then  \left| \begin{array}{c} F \leftarrow \left(\sum_{i=1}^{rd} \left(x+a\right)^{2^{rd-i}}\right) \mod f \end{array} \right| // \text{ Can be computed quickly using IteratedSquaring else} \right| F \leftarrow \left(\left(x+a\right)^{\frac{p^{rd}-1}{2}}-1\right) \mod f  // Can be computed quickly using IteratedSquaring g \leftarrow \mathcal{A}\left(f,F\right) if g \in \{1,f\} then return \varnothing return PolySameDegSol[\mathcal{A}] (p,r,g,d;R_{\upharpoonright_{\mathbb{N}_{+}}})
```

 $\deg\left(Q
ight)=d$  מתקיים Q|f מתקיים מתקיים עבורו לכל קואר עבורו לכל חסר  $f\in\mathbb{F}_{p^r}\left[x
ight]$  אזי  $p\in\mathbb{P}$  יהיי  $p\in\mathbb{P}_p$  וויהי  $p\in\mathbb{P}_p$  חסר ריבועים עבורו לכל  $\mathbb{F}_p$  (PolySameDegSol  $(p,r,f,d;r)\in\operatorname{sols}_{\mathbb{F}_{(p^r)^d}}\left(f
ight)$ 

למה: יהי  $P=\prod_{i=1}^d\left(x-a^{q^i}
ight)$  עדה יהי  $P\in\mathbb{F}_{q^d}\left[x
ight]$  ונגדיר ונגדיר  $f\left(a\right)=0$  באשר  $a\in\mathbb{F}_{q^d}$  יהי  $d\in\mathbb{N}_+$  יהי  $d\in\mathbb{N}_+$  שדה יהי  $e\in\mathbb{N}_+$  יהי  $e\in\mathbb{N}_+$  וכן  $e\in\mathbb{N}_+$  וכן

 $f\in\mathbb{F}_{p^r}[x]$  יהי  $r,d\in\mathbb{N}_+$  יהי יהי  $p\in\mathbb{P}$  יהי אלגוריתם פירוק פולינום חסר ריבועים בעל פירוק לראשוניים בעלי אותה דרגה: יהי  $p\in\mathbb{F}_{p^r}[x]$  יהי  $p\in\mathbb{F}_{p^r}[x]$  ויהי  $p\in\mathbb{F}_{p^r}[x]$  מתקיים עבורו לכל  $q\in\mathbb{F}_{p^r}[x]$  אזי  $q\in\mathbb{F}_{p^r}[x]$  אזי  $q\in\mathbb{F}_{p^r}[x]$  אזי

Algorithm PolySameDegFactor [ $\mathcal{A}$ ] (p, r, f, d; R):

```
\begin{split} a &\in \mathbb{F}_{(p^r)^d} \\ \text{while } f\left(a\right) \neq 0 \text{ do} \\ &\mid a \leftarrow \operatorname{PolySameDegSol}\left(p,r,f,d;R\right) \\ &\mid R \leftarrow R_{\mid \mathbb{N}_{> \deg(f)}} \\ \text{end} \\ &Q \leftarrow \prod_{i=1}^d \left(x - a^{(p^r)^i}\right) \\ &\text{return } [Q] \parallel \operatorname{PolySameDegFactor}\left[\mathcal{A}\right]\left(p,r,\frac{f}{Q},d;R\right) \end{split}
```

 $\mathbb{F}_q\left[x
ight]$  שדה אזי קיים אלגוריתם  $\mathcal{A}$  הסתברותי פולינומי לפירוק פולינומים לראשוניים מעל פעל  $\mathbb{F}_q$