

METODO delle CURVE ELLITTICHE: fase 1

ESERCIZIO 1. Sia $n=589=(19*31)$. Fattorizzare n usando la curva ellittica E : $Y^2=X^3+4X+9$ e il punto $P=(2,5)$ su E .

Qui sotto scegliamo $B=10$, costruiamo il grosso intero B -smooth K e calcoliamo $K*P$, usando l'espansione binaria di K etc...
In questo modo si vede esattamente il momento in cui compare un denominatore d non invertibile modulo n e $\gcd(d,n)$ individua un fattore non banale di n .

```
n=589
B=10
K=2^3*3^2*5*7
binary(K)
E=ellinit([0,0,0,4,9]*mod(1,n),1);
P=[2,5]
ellpow(E,P,K)TEN11esercizi5
P0=P
P1=ellpow(E,P0,2)
P2=ellpow(E,P1,2)
P3=ellpow(E,P2,2)
P4=ellpow(E,P3,2)
P5=ellpow(E,P4,2)
P6=ellpow(E,P5,2)
P7=ellpow(E,P6,2)
P8=ellpow(E,P7,2)
P9=ellpow(E,P8,2)
P10=ellpow(E,P9,2)
P11=ellpow(E,P10,2)
Q4=elladd(E,P3,P4)
Q6=elladd(E,Q4,P6)
Q7=elladd(E,Q6,P7)
Q8=elladd(E,Q7,P8)
Q11=elladd(E,Q8,P11)
```

Q6+P7 impossibile

```
x1=241
y1=262
x2=564
y2=156
gcd(x2-x1,n)
```

```
m=(y2-y1)*(x2-x1)^-1
```


ESERCIZIO 2. Sia $n=26167=(137*191)$. Fattorizzare n usando la curva ellittica $E: Y^2=X^3+4X+128$ e il punto $P=(2,12)$ su E .

Qui sotto scegliamo $B=10$, costruiamo il grosso intero B -smooth K e calcoliamo $K*P$,
usando l'espansione binaria di K etc...
In questo modo si vede esattamente il momento in cui compare un denominatore d non invertibile modulo n
e $\gcd(d,n)$ individua un fattore non banale di n .

```
n=26167
B=10
K=2^3*3^2*5*7
binary(K)
E=ellinit([0,0,0,4,128]*mod(1,n),1);
P=[2,12]
ellpow(E,P,K)
```

```
P0=P
P1=ellpow(E,P0,2)
P2=ellpow(E,P1,2)
P3=ellpow(E,P2,2)
P4=ellpow(E,P3,2)
P5=ellpow(E,P4,2)
P6=ellpow(E,P5,2)
P7=ellpow(E,P6,2)
P8=ellpow(E,P7,2)
P9=ellpow(E,P8,2)
P10=ellpow(E,P9,2)
P11=ellpow(E,P10,2)
Q4=elladd(E,P3,P4)
Q6=elladd(E,Q4,P6)
Q7=elladd(E,Q6,P7)
Q8=elladd(E,Q7,P8)
Q11=elladd(E,Q8,P11)
```

```
x1=18446
y1=5959
x2=8705
y2=23264
gcd(x2-x1,n)
```

ESERCIZIO 3. Sia $n=1386493=(1069*1297)$. Fattorizzare n usando la curva ellittica $E: Y^2=X^3+3X-3$ e il punto $P=(1,1)$ su E .

Qui sotto scegliamo $B=20$, costruiamo il grosso intero B -smooth K e

calcoliamo $K \cdot P$,
usando l'espansione binaria di K etc...
In questo modo si vede esattamente il momento in cui compare un
denominatore d non invertibile modulo n
e $\gcd(d, n)$ individua un fattore non banale di n .

```
n=1069*1297
B=20
K=2^4*3^2*5*7*11*13*17*19
binary(K)
E=ellinit([0,0,0,3,-3]*mod(1,n),1);
P=[1,1]
ellpow(E,P,K)
```

```
P0=P
P1=ellpow(E,P0,2)
P2=ellpow(E,P1,2)
P3=ellpow(E,P2,2)
P4=ellpow(E,P3,2)
P5=ellpow(E,P4,2)
P6=ellpow(E,P5,2)
P7=ellpow(E,P6,2)
P8=ellpow(E,P7,2)
P9=ellpow(E,P8,2)
P10=ellpow(E,P9,2)
P11=ellpow(E,P10,2)
P12=ellpow(E,P11,2)
P13=ellpow(E,P12,2)
P14=ellpow(E,P13,2)
P15=ellpow(E,P14,2)
P16=ellpow(E,P15,2)
P17=ellpow(E,P16,2)
P18=ellpow(E,P17,2)
P19=ellpow(E,P18,2)
P20=ellpow(E,P19,2)
P21=ellpow(E,P20,2)
P22=ellpow(E,P21,2)
P23=ellpow(E,P22,2)
P24=ellpow(E,P23,2)
P25=ellpow(E,P24,2)
P26=ellpow(E,P25,2)
P27=ellpow(E,P26,2)
```

```
Q5=elladd(E,P4,P5)
Q6=elladd(E,Q5,P6)
Q7=elladd(E,Q6,P7)
Q8=elladd(E,Q7,P8)
Q13=elladd(E,Q8,P13)
```

```

Q21=elladd(E,Q13,P21)
Q22=elladd(E,Q21,P22)
Q23=elladd(E,Q22,P23)
Q24=elladd(E,Q23,P24)
Q26=elladd(E,Q24,P26)
Q27=elladd(E,Q26,P27)

```

```

x1=533649
y1=65400
x2=533649
y2=1321093
gcd(x2-x1,n)

```

METODO delle CURVE ELLITTICHE: fase 1

ESERCIZIO 4. Sia $n=1386493=1069 \cdot 1297$, $p=1069$, $q=1297$.
 Queste righe di programma mostrano la fase 1 dell'algoritmo delle curve ellittiche: farlo girare diverse volte e osservare sia in caso di successo che di insuccesso le proprietà di B-smoothness degli ordini di $E(\mathbb{Z}_p)$ e di $E(\mathbb{Z}_q)$.

```

n =1386493
B=20
K=2^4*3^2*5*7*11*13*17*19
x=random(n);
y=random(n);
b=y^2-x^3-x;
E=ellinit([0,0,0,1,b]*mod(1,n),1);
P=[x,y]
lift(ellpow(E,P,K))
p=1069
F=ellinit([0,0,0,1,b]*mod(1,p),1);
N=p+1-ellap(F,p)
factor(N)
q=1297
G=ellinit([0,0,0,1,b]*mod(1,q),1);
M=q+1-ellap(G,q)
factor(M)

```

ESERCIZIO 5. Sia $n=p \cdot q=28102844557$, $p=117763$, $q=238639$.
 Queste righe di programma mostrano la fase 1 dell'algoritmo delle curve ellittiche: farlo girare diverse volte e osservare sia in caso di successo che di insuccesso le proprietà di B-smoothness degli ordini di $E(\mathbb{Z}_p)$ e di $E(\mathbb{Z}_q)$.

```

n=28102844557
B=100
K=2^6*3^4*5^2*7^2*11*13*17*19*23*29*31*37*41*43*47*53*59*61*67*71*73*79*83*
89*97*101
x=random(n);
y=random(n);
b=y^2-x^3-x;
E=ellinit([0,0,0,1,b]*mod(1,n),1);
gcd(lift(E.disc),n)
P=[x,y]
lift(ellpow(E,P,K))
p=117763
F=ellinit([0,0,0,1,b]*mod(1,p),1);
N=p+1-ellap(F,p)
factor(N)
q=238639
G=ellinit([0,0,0,1,b]*mod(1,q),1);
M=q+1-ellap(G,q)
factor(M)

```