

**TRENTO, A.A. 2019/20**  
**CORSO DI ALGEBRA A**  
**FOGLIO DI ESERCIZI # 10**

*Esercizio 10.1.* Si consideri il seguente schema RSA, in cui Bob manda un messaggio ad Alice.

- (1) Alice pensa i numeri primi  $p = 23$  e  $q = 31$ , e calcola  $n = pq$ .
- (2) Notate che  $26^2 \leq n < 26^3$ . Alice calcola  $\varphi(n)$ , e sceglie  $r = 7$ .
- (3) Prendete un messaggio di otto lettere, il messaggio che Bob vuole inviare a Alice. Dividetelo in quattro gruppi di due lettere. Codificate ogni lettera come un numero fra 0 e 25, secondo lo schema  $A \mapsto 0, B \mapsto 1, \dots, Z \mapsto 25$ . Codificate, con il metodo esposto a lezione, ogni coppia di lettere come un numero  $p_i$  compreso fra 0 e  $26^2 - 1 < n$ , per  $i = 1, 2, 3, 4$ . Ad esempio, se  $a, b$  sono le prime due lettere (già espresse come numeri), allora  $p_1 = a + b \cdot 26$ .
- (4) Mostrate come fa Bob a crittare il messaggio, ottenendo  $c_i \equiv p_i^r \pmod{n}$ .
- (5) Mostrate come fa Alice a decifrare il messaggio, calcolando cioè  $s$ , e ottenendo  $p_i \equiv c_i^s \pmod{n}$ .

*Esercizio 10.2.* Un altro esempio di RSA: qui voi fate la parte di Alice. Il mittente è sempre Bob.

- (1) Alice sceglie i numeri primi  $p = 19$  e  $q = 37$ , e calcola  $n = pq$  e  $\varphi(n)$ . Notate che  $n$  è compreso fra  $26^2$  e  $26^3$ , dunque si possono crittare coppie di lettere.
- (2) Alice sceglie poi  $r = 85$ . Verificate che sia  $(r, \varphi(n)) = 1$ , e calcolate  $s, t$  tali che  $rs + \varphi(n)t = 1$ .
- (3) Comunicate  $r, n$  a Bob, che dopo un po' vi manda il messaggio

550, 87, 182, 35, 87, 446.

Decifratelo.

- (4) Ah, dopo aver decifrato, come spiegate l'ultima, strana lettera del messaggio di Bob?

*Esercizio 10.3.* L'esempio di RSA fatto a lezione.

- (1) Bob sceglie i numeri primi  $p = 11$  e  $q = 67$ , e calcola  $N = p \cdot q$  e  $\varphi(N)$  (fatelo anche voi).
- (2) Bob sceglie  $r = 283$ , e calcola  $s, t$  tali che

$$rs + \varphi(N)t = 1.$$

(Fatelo anche voi.)

- (3) Bob annuncia la chiave pubblica  $(N, r)$ .
- (4) Alice cifra il messaggio "GATTOX", e lo manda a Bob. (Fatelo anche voi.)
- (5) Bob decifra il messaggio. (Fatelo anche voi.)

*Esercizio 10.4 (Facoltativo).* Sia  $n = pq$ , ove  $p, q$  sono primi distinti. Siano  $r, s, t$  tali che

$$rs + \varphi(n)t = 1.$$

Si mostri che  $a^{rs} \equiv a \pmod{n}$  per ogni intero  $a$ .

Dunque questo esercizio mostra che anche se gli  $a_i$  di Bob non soddisfano  $\gcd(a_i, n) = 1$ , Alice può comunque ricostruirli usando  $a_i \equiv a_i^{rs} = (a_i^r)^s \equiv b_i^s \pmod{n}$ .

(SUGGERIMENTO: Per  $\gcd(a, n) = 1$  questo segue da Eulero-Fermat, come visto a lezione. Si tratta di vedere che la congruenza di cui sopra vale anche se  $\gcd(a, n) \neq 1$ , e questa parte è facoltativa. In tal caso conviene pensare a cosa può essere, questo massimo comun divisore, e magari usare il Teorema Cinese.)

*Esercizio 10.5.* Siano  $p, q$  primi distinti, e sia  $n = pq$ . La probabilità che un numero  $0 \leq a < n$  preso a caso sia relativamente primo con  $n$  (ovvero che  $\gcd(a, n) = 1$ ) è

$$\frac{\varphi(n)}{n} = \left(1 - \frac{1}{p}\right) \cdot \left(1 - \frac{1}{q}\right) = 1 - \frac{1}{p} - \frac{1}{q} + \frac{1}{pq}.$$

Se  $p, q \approx 10^{200}$ , si dia una stima della grandezza di  $\varphi(n)/n$ , ovvero della piccolezza di

$$1 - \frac{\varphi(n)}{n} = \frac{n - \varphi(n)}{n},$$

che rappresenta la probabilità che un numero  $a$  preso a caso *non* sia relativamente primo con  $n$  (ovvero che  $\gcd(a, n) > 1$ ).

Dunque questo esercizio mostra come sia estremamente improbabile che uno degli  $a_i$  di Bob *non* sia coprimo con  $n$ . In effetti, se fosse così facile trovare (andando per tentativi a caso) un numero  $0 < a < n$  che *non* sia coprimo con  $n$ , basterebbe poi calcolare  $\gcd(a, n)$ , che essendo un divisore di  $n = pq$  diverso 1 deve essere  $p$  o  $q$ , per riuscire a fattorizzare  $n$ .

*Esercizio 10.6.* Sia  $n$  un intero positivo (grande). Qual è la probabilità che un numero  $a$  preso a caso sia relativamente primo con  $n$ ? Nel seguito diamo una stima, che però non è un gran che; mi riservo di sostituirla con una stima migliore.

La probabilità, come nell'esercizio precedente, è  $\varphi(n)/n$ . Ora se

$$n = p_1^{e_1} \cdots p_k^{e_k}$$

è la scomposizione di  $n$  come prodotto di potenze di primi  $p_i$ , con  $p_i < p_j$  per  $i < j$ , e  $e_i \geq 1$  per ogni  $i$ , allora

$$\begin{aligned} \frac{\varphi(n)}{n} &= \frac{(p_1 - 1)p_1^{e_1 - 1} \cdots (p_k - 1)p_k^{e_k - 1}}{p_1^{e_1} \cdots p_k^{e_k}} \\ &= \prod_{i=1}^k \left(1 - \frac{1}{p_i}\right). \end{aligned}$$

Ora siano  $q_1 = 2, q_2 = 3, q_3 = 5, \dots$  tutti i numeri primi, nel loro ordine naturale. Avremo chiaramente  $p_i \geq q_i$ , e dunque per ogni  $i$

$$1 - \frac{1}{p_i} \geq 1 - \frac{1}{q_i},$$

dato che per numeri  $x, y$  positivi si ha  $x > y$  sse  $1/y > 1/x$  sse  $-1/x > -1/y$  sse  $1 - 1/x > 1 - 1/y$ .

Dunque

$$\begin{aligned} \frac{\varphi(n)}{n} &\geq \prod_{i=1}^k \left(1 - \frac{1}{q_i}\right) = \prod_{i=1}^k \frac{q_i - 1}{q_i} \geq \prod_{i=1}^k \frac{q_{i-1}}{q_i} \\ &= \frac{q_0}{q_1} \cdot \frac{q_1}{q_2} \cdot \frac{q_2}{q_3} \cdots \frac{q_{k-1}}{q_k} = \frac{q_0}{q_k} = \frac{1}{q_k}, \end{aligned}$$

dato che  $q_i > q_{i-1}$ , e dunque  $q_i - 1 \geq q_{i-1}$ . (Qui abbiamo preso convenzionalmente  $q_0 = 1 \leq 2 - 1 = q_1 - 1$ .)

Dunque scegliendo a caso un numero  $a$  fra 0 compreso e  $n$  escluso, ho probabilità almeno  $1/q_k$  (ove  $q_k$  è il  $k$ -simo numero primo) di trovare che  $\gcd(a, n) = 1$ .

*Esercizio 10.7.* Sia  $\alpha \in \mathbf{R}$ . Definiamo

$$\lfloor \alpha \rfloor = \max \{ x \in \mathbf{Z} : x \leq \alpha \}, \quad \lceil \alpha \rceil = \min \{ x \in \mathbf{Z} : x \geq \alpha \}.$$

$\lfloor \alpha \rfloor$  viene a volte anche denotato come  $[\alpha]$  (niente a che fare con le classi resto, tante notazioni non sono univoche, ma dipendono dal contesto), e chiamata la *parte intera* di  $\alpha$ .

(1) Mostrate che  $\lfloor \alpha \rfloor$  e  $\lceil \alpha \rceil$  esistono.

(SUGGERIMENTO: Faccio solo il primo caso. Magari la faccio più complicata di quel che serve, ma  $B = \{ x \in \mathbf{Z} : x \leq \alpha \} \subseteq \mathbf{R}$  è limitato superiormente (da  $\alpha$ ), dunque ha un sup, sia  $b_0$ . Resta da vedere che  $b_0 \in \mathbf{Z}$ , e dunque  $b_0$  è il massimo di  $B$ . Consideriamo l'intervallo aperto  $I = ]b_0 - 1/4, b_0 + 1/4[$ . Siccome la lunghezza di  $I$  è minore di 1, in  $I$  c'è al più un numero intero (o magari nessuno, per quel che ne sappiamo finora). Ma dato che  $b_0 = \sup(B)$  è un limite di elementi di  $B$ ,  $b_0 = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n$ , con  $x_n \in B$ , esiste  $N$  tale che  $x_n \in I$  per  $n \geq N$ . Dato che ogni  $x_n \in \mathbf{Z}$ , e in  $I$  c'è al più un intero, vorrà dire che  $x_n$  è costante per  $n \geq N$ . Dunque il limite  $b_0$  di questa successione è questa costante, e quindi  $b_0 \in \mathbf{Z}$ .)

(2) Mostrate che se  $\alpha \in \mathbf{Z}$ , allora

$$\lfloor \alpha \rfloor = \alpha = \lceil \alpha \rceil.$$

(3) Mostrate che se  $\alpha \notin \mathbf{Z}$ , allora

$$\lceil \alpha \rceil = \lfloor \alpha \rfloor + 1.$$

*Esercizio 10.8.* Spiegate come si fa l'elevamento a potenza (modulo  $N$ ) col metodo della scrittura dell'esponente in base 2, in particolare spiegando quante operazioni (divisioni con resto, moltiplicazioni) sono necessarie.

*Esercizio 10.9.* Sia  $A$  un anello commutativo con unità. Sia  $A^{\mathbf{N}}$  l'insieme delle successioni a valori in  $A$ . Sia  $A[x]$  il sottoinsieme di  $A^{\mathbf{N}}$  delle successioni definitivamente (quasi ovunque) nulle.

(1) Si mostri che  $A[x]$  diventa un anello commutativo con unità, con le operazioni

$$(a + b)_k = a_k + b_k,$$

e

$$(1) \quad (a \cdot b)_k = \sum_{i+j=k} a_i b_j,$$

per  $a, b \in A[x]$ , e  $k \in \mathbf{N}$ . Dunque  $a+b$  è quell'elemento di  $A[x]$  che ha come  $k$ -sima componente la somma delle  $k$ -sime componenti di  $a$  e  $b$ , mentre  $a \cdot b$  è quell'elemento di  $A[x]$  che ha come  $k$ -sima componente  $\sum_{i+j=k} a_i b_j$ .

(SUGGERIMENTO: Vi faccio vedere l'associatività del prodotto, anche perché è una buona occasione per vedere quanto possa aiutare una buona notazione. Abbiamo, applicando due volte la definizione (1),

$$\begin{aligned} ((a \cdot b) \cdot c)_t &= \sum_{u+k=t} (a \cdot b)_u c_k \\ &= \sum_{u+k=t} \left( \sum_{i+j=u} a_i b_j \right) c_k \\ &= \sum_{i+j+k=t} a_i b_j c_k, \end{aligned}$$

e si vede (ma fatelo!) che lo stesso risultato si ottiene calcolando  $a \cdot (b \cdot c)$ . Ora l'espressione  $\sum_{i+j=k} a_i b_j$  si può anche riscrivere come una somma su una sola variabile, dato che  $j = k - i$ , nella forma  $\sum_{i=0}^k a_i b_{k-i}$ . Ma se provate a fare la dimostrazione con questa formula che vi ho appena mostrato, vedrete che dovete fare un cambio di variabili, cambio che la prima forma evita.)

(2) Mostrate che la funzione

$$\begin{aligned} \varphi : A &\rightarrow A[x] \\ \lambda &\mapsto (\lambda, 0, 0, \dots) \end{aligned}$$

è un morfismo iniettivo.

(3) Mostrate che se

$$x = (0, 1, 0, 0, \dots)$$

allora per  $i \geq 1$  si ha

$$x^i = (0, \dots, 0, 1, 0, \dots),$$

ove quell'unico 1 è all' $i$ -simo posto, cominciando a contare da 0, naturalmente.

(4) Mostrate che se  $\lambda \in A$  e  $a = (a_0, a_1, \dots) \in A[x]$ , si ha

$$\varphi(\lambda) \cdot a = (\lambda a_0, \lambda a_1, \dots).$$

L'ultima scrittura si indica anche, nella forma di prodotto dello "scalare"  $\lambda$  per il "vettore"  $a$ , come  $\lambda a$ .

(5) Mostrate che, con la notazione appena introdotta, se

$$a = (a_0, a_1, \dots, a_n, 0, 0, \dots) \in A[x],$$

allora

$$a = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n.$$

(6) Mostrate che vale il principio di identità dei polinomi, cioè

$$a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n = b_0 + b_1x + \cdots + b_nx^n$$

se e solo se  $a_i = b_i$  per ogni  $i$ .

*Esercizio 10.10.* Sia  $A$  un anello commutativo con unità,  $A[x]$  l'anello dei polinomi,  $a, b \in A[x]$ .

- (1) Si dia la definizione di grado di  $a$ . Si mostri che la definizione di grado vale per tutti i polinomi, tranne il polinomio nullo.
- (2) Si mostri che sono equivalenti
  - (a)  $a$  è un polinomio di grado 0, e
  - (b)  $a$  è una costante non nulla.
- (3) Si mostri con un esempio che, scegliendo opportunamente  $A, a, b$ , può essere  $\text{grado}(ab) \neq \text{grado}(a) + \text{grado}(b)$  per  $0 \neq a, b \in A[x]$ . (Addirittura potrebbe essere  $a \neq 0 \neq b$  e  $ab = 0$ , sicché  $ab$  non ha neanche un grado.)
- (4) Si mostri che se  $A$  è un dominio, allora se  $0 \neq a, b \in A[x]$  si ha  $ab \neq 0$ , e
 
$$\text{grado}(ab) = \text{grado}(a) + \text{grado}(b).$$
- (5) Si mostri che in particolare, se  $A$  è un dominio, anche  $A[x]$  è un dominio.
- (6) Si mostri che se  $0 \neq a, b \in A[x]$ , allora
 
$$\text{grado}(a + b) = \max(\text{grado}(a), \text{grado}(b)) \quad \text{se } \text{grado}(a) \neq \text{grado}(b).$$
- (7) Si mostri con opportuni esempi che se  $\text{grado}(a) = \text{grado}(b)$ , allora può essere  $a + b = 0$ , e  $\text{grado}(a + b)$  può assumere qualsiasi valore fra 0 e  $\text{grado}(a) = \text{grado}(b)$ .

*Esercizio 10.11* (Proprietà universale dell'anello dei polinomi).

Sia  $B$  un **anello commutativo** con unità 1, e  $A$  un sottoanello di  $B$  contenente 1.

Si mostri che esiste un unico morfismo di anelli (detto morfismo di valutazione in  $\alpha$ )

$$v_\alpha : A[x] \rightarrow B$$

tale che

$$\begin{cases} v_\alpha(c) = c & \text{per } c \in A, \text{ e} \\ v_\alpha(x) = \alpha. \end{cases}$$

Si mostri che

$$v_\alpha(a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n) = a_0 + a_1\alpha + \cdots + a_n\alpha^n,$$

per  $n \in \mathbf{N}$  e  $a_i \in A$ .