

Εργασία στον μέγιστο κοινό διαιρέτη (gcd)

1 Η βασική ιδέα του Ευκλείδειου αλγόριθμου.

Για να υπολογίσουμε τον μέγιστο κοινό διαιρέτη δύο ακεραίων, $\gcd(a, b)$, $a, b \in \mathbb{Z}_{>0}$, βλέπουμε πως από την Ευκλείδεια διαίρεση $a = b \cdot q + r$, $0 \leq r < b$, προκύπτει ότι *κάθε* διαιρέτης των a και b διαιρεί την διαφορά $a - b \cdot q$, και συνεπώς, διαιρεί και το υπόλοιπο r . Αυτό σημαίνει πως $\gcd(a, b) = \gcd(b, r)$, το οποίο μας δίνει έναν τρόπο για τον υπολογισμό του $\gcd(a, b)$. Πράγματι, θέτοντας $a_0 = a$, $a_1 = b$ και $a_2 = r$ έχουμε:

$$\gcd(a_0, a_1) = \gcd(a_1, a_2) = \dots = \gcd(a_{k-1}, a_k) = \gcd(a_k, 0) = a_k.$$

Προσέξτε πως εδώ, αλλά και γενικά, υποθέτουμε ότι το υπόλοιπο r είναι *μη αρνητικό*!

Παράδειγμα 1.

διαιρετέος =	διαιρέτης ×	πηλίκο	+ υπόλοιπο
612 =	342 ×	1	+ 270
342 =	270 ×	1	+ 72
270 =	72 ×	3	+ 54
72 =	54 ×	1	+ 18
54 =	18 ×	3	+ 0

Ο μκδ των 612 και 342 είναι το 18, ο τελευταίος διαιρέτης που δίνει υπόλοιπο 0. Από τον παραπάνω πίνακα βλέπουμε πως χρειάστηκαν 5 διαιρέσεις για να υπολογίσουμε τον $\gcd(612, 342)$.

1.1 Πρώτος Ευκλείδειος αλγόριθμος

Το παρακάτω πρόγραμμα είναι στην γλώσσα του Xcas, και περιγράφει τον Ευκλείδειο αλγόριθμο όπως τον χρησιμοποιούσαν γεωμετρικά (με ευθύγραμμα τμήματα) οι αρχαίοι Έλληνες.

```
> my_igcd1(a,b):={
    if(b==0) {return(a)};
    ifte(a>=b, my_igcd1(b,a-b), my_igcd1(a,b-a))
};;
> my_igcd1(612, 342)
```

18

Να προγραμματίσετε αυτόν τον αλγόριθμο στο SymPy και να τρέξετε το Παράδειγμα 1.

1.2 Δεύτερος Ευκλείδειος αλγόριθμος – μείωση του αριθμού των διαιρέσεων

Ο αριθμός των διαιρέσεων στο Παράδειγμα 1, μπορεί να ελαττωθεί αν επιτρέπονται *αρνητικά υπόλοιπα*. Για παράδειγμα, στο SymPy επιτρέπονται όταν ο διαιρέτης είναι αρνητικός

```
>>> from sympy import ZZ
>>> [ZZ.quo(13, -7), ZZ.rem(13, -7)]
[-2, -1]
>>> [ZZ.quo(13, 7), ZZ.rem(13, 7)]
[1, 6]
```

ενώ στο Xcas δεν επιτρέπονται σε καμία περίπτωση.

```
> iquorem(13, -7)
```

$$[-1, 6]$$

```
> iquorem(13, 7)
```

$$[1, 6]$$

```
>
```

Δηλαδή, αν $q > 0$, τότε από την εξίσωση

$$a = b \cdot q + r_1 \tag{1}$$

μπορούμε να έχουμε και την εξίσωση

$$a = b \cdot (q + 1) - r_2. \tag{2}$$

Στην γενική περίπτωση — όπου το πηλίκο q μπορεί να είναι και αρνητικό — ενεργούμε ως εξής: αν το υπόλοιπο είναι $\leq \left\lfloor \frac{|b|}{2} \right\rfloor$, χρησιμοποιούμε την εξίσωση (1); αν όμως το υπόλοιπο είναι $> \left\lfloor \frac{|b|}{2} \right\rfloor$ τότε το υπόλοιπο είναι $r = a - b \cdot q$, όπου το πηλίκο q αλλάζει ως εξής:

- εάν $q > 0$ θέτουμε $q = q + 1$;
- εάν $q < 0$ θέτουμε $q = q - 1$.

Να προγραμματίσετε στο SymPy αυτόν τον αλγόριθμο και να μετρήσετε πόσες διαιρέσεις εκτελούνται στο Παράδειγμα 1.

1.3 Σημαντική ιδιότητα των gcd's

Πρόταση 2. Εάν $a, b \in \mathbb{Z}$ και $b \neq 0$ τότε υπάρχουν $s, t \in \mathbb{Z}$ έτσι ώστε

$$\gcd(a, b) = a \cdot s + b \cdot t \quad (3)$$

Η εξίσωση (3) είναι γνωστή σαν ταυτότητα του Bezout.

Παράδειγμα 3. Για τους ακέραιους 215 και 5 έχουμε:

```
>>> from sympy import gcdex
>>> gcdex(612, 342)
(-5, 9, 18)
```

που σημαίνει, ότι χρησιμοποιώντας την εξίσωση (3) έχουμε:

```
>>> 18 == (-5) * 612 + 9 * 342
True
```

1.4 Επεκταμένος Ευκλείδειος Αλγόριθμος (Extended gcd)

Θα υπολογίσουμε τους συντελεστές s, t με δύο τρόπους τους οποίους θα προγραμματίσετε στο SymPy και θα τους δοκιμάσετε στο Παράδειγμα 1. Ιδιαίτερα στην ανάδρομη αντικατάσταση να εκτυπώνετε όλα τα ενδιάμεσα αποτελέσματα.

1.4.1 Ανάδρομη αντικατάσταση και συνδυασμός όρων

Παράλληλα με τον υπολογισμό του $\gcd(a, b)$ δημιουργούμε έναν ξεχωριστό πίνακα όπου κάθε υπόλοιπο εκφράζεται σαν διαφορά “διαιρετέος – διαιρέτης \times πηλίκο”. Αφού υπολογίσουμε τον $\gcd(a, b)$ (το τελευταίο μη μηδενικό υπόλοιπο) χρησιμοποιούμε τον ξεχωριστό πίνακα για την ανάδρομη αντικατάσταση και τον συνδυασμό των όρων για να υπολογίσουμε τους ακεραίους s, t για να ισχύει η (3).

Παράδειγμα 4.

διαιρετέος =	διαιρέτης \times	πηλίκο	+ υπόλοιπο
612 =	342 \times	1	+ 270
342 =	270 \times	1	+ 72
270 =	72 \times	3	+ 54
72 =	54 \times	1	+ 18
54 =	18 \times	3	+ 0

Ο ξεχωριστός πίνακας.

υπόλοιπο=διαιρετέος–διαιρέτης \times υπόλοιπο
270=612–342 \times 1
72=342–270 \times 1
54=270–72 \times 3
18=72–54 \times 1

Με ανάδρομη αντικατάσταση και συνδυασμό όρων έχουμε:

$$\begin{aligned}
 18 &= 72 - 54 = (\text{αντικαθιστούμε } 72 \text{ και } 54) \\
 &= (342 - 270 \times 1) - (270 - 72 \times 3) = (\text{αντικαθιστούμε } 270 \text{ και } 72) \\
 &= (342 - (612 - 342 \times 1) \times 1) - ((612 - 342 \times 1) - (342 - 270 \times 1) \times 3) \\
 &= (\text{συνδυάζουμε όρους}) = 612 \times (-2) + 342 \times 6 - 270 \times 3 = (\text{αντικαθιστούμε } 270) \\
 &= 612 \times (-2) + 342 \times 6 - (621 - 342 \times 1) \times 3 = (\text{συνδυάζουμε όρους}) \\
 &= 612 \times (-5) + 342 \times 9
 \end{aligned}$$

Δηλαδή έχουμε $s = -5$ και $t = 9$ όπως είδαμε και προηγουμένως.

1.4.2 Ταυτόχρονος υπολογισμός των s και t

Καθώς υπολογίζουμε τον $\gcd(a, b)$ εκφράζουμε το κάθε υπόλοιπο r_i σαν:

$$r_i = a \cdot s_i + b \cdot t_i \quad (4)$$

για κάποια s_i και t_i που πρέπει να υπολογισθούν.

Με αυτόν τον τρόπο το τελευταίο μη μηδενικό υπόλοιπο — που είαι ο $\gcd(a, b)$ — θα εκφρασθεί σαν γραμμικός συνδυασμός των a και b , και το πρόβλημα λύθηκε.

Για να υπολογίσουμε τα s_i και t_i θέτουμε $r_0 = a$, $r_1 = b$ και εκφράζουμε τα r_0 και r_1 σαν (4). Προφανώς,

$$r_0 = a = a \cdot 1 + b \cdot 0$$

και

$$r_1 = b = a \cdot 0 + b \cdot 1$$

Δηλαδή για το πρώτο υπόλοιπο $r_0 = a$ έχουμε $s_0 = 1$, $t_0 = 0$ ενώ για το δεύτερο υπόλοιπο $r_1 = b$ έχουμε $s_1 = 0$, $t_1 = 1$. Για τα άλλα υπόλοιπα ξέρουμε πως ισχύει:

$$r_i = r_{i-2} - r_{i-1} \cdot q_i$$

Στην εξίσωση αυτή αντικαθιστούμε τα r_{i-2} και r_{i-1} με τις αντίστοιχες εκφράσεις από την (4) και έχουμε

$$r_i = (a \cdot s_{i-2} + b \cdot t_{i-2}) - (a \cdot s_{i-1} + b \cdot t_{i-1}) \cdot q_i$$

απ' όπου προκύπτει

$$r_i = a \cdot (s_{i-2} - s_{i-1} \cdot q_i) + b \cdot (t_{i-2} - t_{i-1} \cdot q_i)$$

ή

$$r_i = a \cdot s_i + b \cdot t_i$$

Αυτό σημαίνει πως οι τιμές των s_i και t_i υπολογίζονται ακριβώς όπως τα υπόλοιπα r_i . Δηλαδή έχουμε:

$$r_i = r_{i-2} - r_{i-1} \cdot q_i \quad (5)$$

$$s_i = s_{i-2} - s_{i-1} \cdot q_i \quad (6)$$

$$t_i = t_{i-2} - t_{i-1} \cdot q_i \quad (7)$$

Παράδειγμα 5.

q_i	r_0		r_1	s_0		s_1	t_0		t_1
1	612	↙	342	1	↙	0	0	↙	1
1	342	↙	270	0	↙	1	1	↙	-1
3	270	↙	72	1	↙	-1	-1	↙	2
1	72	↙	54	-1	↙	4	2	↙	-7
3	54	↙	18	4	↙	-5	-7	↙	9
-	18		0	-5		-	9		-

Συνεπώς $18 = 612 \cdot (-5) + 342 \cdot 9$.

1.5 Υπολογισμός του $m^{-1} \bmod n$

Με τον επεκταμένο Ευκλείδειο αλγόριθμο μπορούμε να υπολογίσουμε τον πολλαπλασιαστικό αντίστροφο ενός ακεραίου m modulo n . Υπενθυμίζουμε πως το αντίστροφο $m^{-1} \bmod n$ υπάρχει μόνο στην περίπτωση που $\gcd(m, n) = 1$.

Για τον υπολογισμό του αντιστρόφου εφαρμόζουμε τον επεκταμένο Ευκλείδειο αλγόριθμο στους m, n και έχουμε $\gcd(m, n) = 1 = m \cdot s + n \cdot t$, απ' όπου βλέπουμε πως $m^{-1} \bmod n = s$.

Να προγραμματίσετε αυτό το πρόγραμμα στο SymPy και με την βοήθειά του να υπολογίσετε όλα τα πολλαπλασιαστικά αντίστροφα στο σώμα \mathbb{Z}_{29} .