

# Πατώματα και Ταβάνια - Ασκήσεις

Αναστάσης Κολιόπουλος

**Άσκηση 1.** Για κάθε μία από τις παρακάτω εξειδικεύσεις της εντολής `for`, υπολογίστε την τελική τιμή της μεταβλητής `iterationCount`, θεωρώντας ότι  $n, m, a \in \mathbb{N}_+$  και ότι  $m < n$ .

```
int iterationCount = 0;
for (int i = M; i < N; ++i)
    ++iterationCount;
```

---

```
int iterationCount = 0;
for (int i = M; i < N; i += a)
    ++iterationCount;
```

---

```
int iterationCount = 0;
for (int i = 1; i < N; i *= a)
    ++iterationCount;
```

Λύση. Ξεκινώντας από το πρώτο τμήμα κώδικα, έχουμε ότι ο αριθμός των επαναλήψεων είναι ίσος με

$$\sum_{i=m}^{n-1} 1 = n - 1 - m + 1 = n - m.$$

Ένας εναλλακτικός τρόπος για να καταλήξουμε στο ίδιο συμπέρασμα, είναι να καταγράψουμε της τιμές του  $i$  σε κάθε μία από τις καταστάσεις της μεταβλητής `iterationCount`, όπως φαίνεται στον παρακάτω πίνακα.

iterationCount	$i$
1	$m + 1$
2	$m + 2$
.	.
.	.
.	.
$k$	$m + k$

Όταν εκτελεστεί η πρώτη επανάληψη του βρόχου, δηλαδή όταν `iterationCount` = 1, η τιμή του  $i$  θα είναι ίση με  $m + 1$ . Στη δεύτερη, η ίδια θα είναι είσαι με  $m + 2$  κ.ο.κ. Επομένως, ψάχνουμε την επανάληψη, κατά την οποία η τιμή του  $i$  θα είναι ίση με το  $n$ . Ισοδύναμα, ψάχνουμε τον θετικό ακέραιο  $k$ , για τον οποίο ισχύει ότι

$$m + k = n \Rightarrow k = n - m,$$

που είναι και η τιμή της μεταβλητής `iterationCount`, μετά την περαίωση του `for`.

Στο δεύτερο παράδειγμα, καταγράφουμε και πάλι τις τιμές του  $i$  κατά την εκτέλεση

των επαναλήψεων του βρόχου.

iterationCount	$i$
1	$m + a$
2	$m + 2a$
.	.
.	.
.	.
$k$	$m + ka$

Στην προκειμένη, η τιμή της iterationCount είναι ίση με τον μικρότερο θετικό ακέραιο  $k$ , που επαληθεύει την ανισότητα

$$m + ka \geq n \Rightarrow ka \geq n - m \Rightarrow k \geq \frac{n - m}{a} \Rightarrow k = \left\lceil \frac{n - m}{a} \right\rceil.$$

Στην τρίτη και τελευταία εξειδίκευση του **for**, κατασκευάζουμε το πινακάκι, σύμφωνα με το παραπάνω τρόπο.

iterationCount	$i$
1	$a$
2	$a^2$
.	.
.	.
.	.
$k$	$a^k$

Ψάχνουμε τον μικρότερο θετικό ακέραιο  $k$ , τέτοιον ώστε

$$a^k \geq n \Rightarrow \log_a a^k \geq \log_a n \Rightarrow k \log_a a \geq \log_a n \Rightarrow k \geq \log_a n \Rightarrow k = \lceil \log_a n \rceil.$$

**Άσκηση 2.** Υπολογίστε την τιμή της μεταβλητής iterationCount μετά την περαίωση του βρόχου **while**, θεωρώντας ότι  $x, y \in \{a \in \mathbb{N}_+ : a < n\}$ .

```
int iterationCount = 0;
int i = x;
int k = y;
while (k < N) {
    ++iterationCount;
    k += i;
    ++i;
}
```

Λύση. Καταγράφουμε στον παρακάτω πίνακα, τις τιμές των μεταβλητών iterationCount,

$k$  και  $i$  κατά την εκτέλεση του κώδικα.

iterationCount	$k$	$i$
1	$y + x$	$x + 1$
2	$y + x + x + 1$	$x + 2$
3	$y + \underline{x} + \underline{x + 1} + \underline{x + 2}$	$x + 3$
$\cdot$	$\cdot$	$\cdot$
$\cdot$	$\cdot$	$\cdot$
$\cdot$	$\cdot$	$\cdot$
$a$	$y + \sum_{j=0}^{a-1} (x + j)$	$x + a$

Η ζητούμενη ποσότητα είναι ο μικρότερος θετικός ακέραιος  $a$ , τέτοιος ώστε

$$\begin{aligned}
y + \sum_{j=0}^{a-1} (x + j) &\geq n \\
\Rightarrow y + \sum_{j=0}^{a-1} x + \sum_{j=0}^{a-1} j &\geq n \\
\Rightarrow y + xa + \frac{a(a-1)}{2} &\geq n \\
\Rightarrow xa + \frac{a(a-1)}{2} &\geq n - y \\
\Rightarrow 2xa + a(a-1) &\geq 2(n - y) \\
\Rightarrow 2xa + a^2 - a &\geq 2(n - y) \\
\Rightarrow a^2 + (2x - 1)a - 2(n - y) &\geq 0.
\end{aligned}$$

Βρίσκουμε τη διακρίνουσα, η οποία είναι ίση με

$$\Delta = (2x - 1)^2 + 8(n - y) > 0,$$

που σημαίνει ότι έχουμε δύο ρίζες, εκ των οποίων η μία είναι αρνητική και την απορρίπτουμε. Παίρνουμε τελικά, ότι ο ζητούμενος αριθμός  $a$ , ισούται με

$$\left\lceil \frac{-(2x - 1) + \sqrt{(2x - 1)^2 + 8(n - y)}}{2} \right\rceil.$$

**Άσκηση 3.** Μία εταιρία παράγει αποκλειστικά το αγαθό Α. Είναι γνωστό ότι για να παραχθεί ένα κομμάτι του αγαθού αυτού, χρειάζονται  $t$  λεπτά. Πόσα είναι τα **περισσότερα** κομμάτια μπορεί να παράξει η εταιρία, εάν παραμείνει ανοικτή για

$T \in \mathbb{N}$  λεπτά;

κομμάτια	απαιτούμενα λεπτά
0	0
1	$t$
2	$2t$
$\vdots$	$\vdots$
$\vdots$	$\vdots$
$\vdots$	$\vdots$
$k$	$kt$

Η απάντηση στο πρόβλημα είναι ο μεγαλύτερος φυσικός  $k$ , τέτοιος ώστε

$$kt \leq T \Rightarrow k \leq \frac{T}{t} \Rightarrow k = \left\lfloor \frac{T}{t} \right\rfloor.$$

Έστω ότι τα μηχανήματα που απαιτούνται για την παραγωγή του αγαθού Α, χάλασαν και έτσι κάθε φορά που παράγεται ένα κομμάτι, η παραγωγή του επόμενου επιβραδύνεται. Γνωρίζουμε, λοιπόν, ότι η παραγωγή του πρώτου κομματιού απαιτεί χρόνο  $t$ , του δεύτερου, χρόνο  $2t$  κ.ο.κ. Το ζητούμενο έγκειται, ξανά, στον μέγιστο αριθμό κομματιών που είναι εφικτό να παραχθούν.

Λύση.

κομμάτια	απαιτούμενα λεπτά
0	0
1	$t$
2	$t + 2t$
3	$t + 2t + 3t$
$\vdots$	$\vdots$
$\vdots$	$\vdots$
$\vdots$	$\vdots$
$k$	$\sum_{j=1}^k jt$

Ο ζητούμενος αριθμός είναι ο μεγαλύτερος φυσικός  $k$ , ο οποίος επαληθεύει την ανισότητα

$$\begin{aligned}
 \sum_{j=1}^k jt &\leq T \\
 \Rightarrow t \sum_{j=1}^k j &\leq T \\
 \Rightarrow \frac{tk(k+1)}{2} &\leq T \\
 \Rightarrow tk(k+1) &\leq 2T \\
 \Rightarrow tk^2 + tk &\leq 2T \\
 \Rightarrow tk^2 + tk - 2T &\leq 0.
 \end{aligned}$$

Η διακρίνουσα είναι ίση με

$$\Delta = t^2 + 8tT > 0,$$

που σημαίνει ότι έχουμε τις ρίζες

$$k_1, k_2 = \frac{-t \pm \sqrt{t^2 + 8tT}}{2t}.$$

Δεδομένου ότι ψάχνουμε τον **μεγαλύτερο φυσικό**  $k$  που επαληθεύει την παραπάνω ανισότητα η αρνητική ρίζα απορρίπτεται και «ντύνουμε» με πάτωμα τη θετική ρίζα. Έτσι, παίρνουμε τελικά ότι

$$k = \lfloor k_1 \rfloor = \left\lfloor \frac{-t + \sqrt{t^2 + 8tT}}{2t} \right\rfloor.$$

**Άσκηση 4 (Summer School 2023 - Jumps).** Βρίσκεσαι σε ένα πεζοδρόμιο και μπορείς να κάνεις άλματα από το πλακάκι που στέκεσαι σε πλακάκια μπροστά σου. Στην αρχή είσαι στη θέση 1 και θες να φτάσεις στη θέση  $n$  με όσο το δυνατόν λιγότερα άλματα γίνεται. Αν βρίσκεσαι στη θέση  $i$ , με ένα άλμα μπορείς να πας στη θέση  $i+j$ , όπου  $1 \leq j \leq m$ . Να βρεθεί το ελάχιστο πλήθος αλμάτων που χρειάζεσαι για να φτάσεις από την αρχική θέση στον προορισμό σου. Θεωρήστε ότι  $n, m \in \mathbb{N}_+$ .

**Άσκηση 5.** Γνωρίζουμε τις θέσεις  $x_1, x_2 \in \mathbb{N}_+$ , με  $x_1 < x_2$ , δύο γειτονικών στάσεων κατά μήκος της εθνικής οδού. Απαγορεύεται από τον νόμο δύο γειτονικές στάσεις να απέχουν μεταξύ τους περισσότερο από  $D$ . Ποιος είναι ο **ελάχιστος** αριθμός στάσεων που πρέπει να χτίσουμε μεταξύ των τοποθεσιών  $x_1, x_2$ , λαμβάνοντας υπόψη τον περιορισμό αυτόν;

**Άσκηση 6.** Παίζετε ένα παιχνίδι, στο οποίο πολεμάτε ένα τέρας χρησιμοποιώντας την εξής στρατηγική. Αρχικά επιτίθεστε στο τέρας το πρώτο λεπτό της μάχης, περιμένετε  $C$  λεπτά, ξαναεπιτίθεστε και επαναλαμβάνετε. Δεδομένου ότι σε κάθε επίθεση προκαλείτε στο τέρας ζημιά  $D$ , ποια είναι η συνολική ζημιά που θα προκληθεί στο τέρας, αν μπορείτε να πολεμήσετε για  $T$  λεπτά;

Λύση.

επίθεση	λεπτό
1	1
2	$1 + C$
3	$1 + 2C$
⋮	⋮
⋮	⋮
⋮	⋮
$k$	$1 + (k - 1)C$

Ψάχνουμε τον μεγαλύτερο ακέραιο  $k$ , τέτοιοι ώστε

$$\begin{aligned}1 + (k - 1)C &\leq T \\ \Rightarrow (k - 1)C &\leq T - 1 \\ \Rightarrow kC - C &\leq T - 1 \\ \Rightarrow kC &\leq T + C - 1 \\ \Rightarrow k &\leq \frac{T + C - 1}{C} = \left\lfloor \frac{T + C - 1}{C} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{T}{C} \right\rfloor.\end{aligned}$$

Επομένως, θα προκαλέσουμε στο τέρας συνολική ζημιά ίση με  $D \left\lfloor \frac{T}{C} \right\rfloor$ .