Izzivi (tretjič)

(1) Kako se obnaša sledeči izsek kode?

```
for (int i = 1; i <= 10; i++) {
    for (int j = 1; j <= 10; i++) {
        System.out.printf("%d %d%n", i, j);
    }
}</pre>
```

Gre za eno od najpogostejših napak pri kopiranju kode.

(2) Tudi tole se rado pripeti novincem (pa ne samo njim):

```
for (int i = 1; i <= 10; i++); {
    for (int j = 1; j <= 10; j++); {
        System.out.printf("%d %d%n", i, j);
    }
}</pre>
```

Kaj se zgodi v tem primeru?

(3) Če pred glavo zanke napišemo oznaka:, lahko zanko prekinemo s stavkom

break oznaka;

tudi če se ta nahaja v kakšni globlji zanki. Na primer, v sledečem kosu kode stavek break prekine zanko, označeno z besedo zunanja:

```
zunanja:
for (int i = 1; i <= 100; i++) {
    notranja:
    for (int j = 0; j < i; j++) {
        System.out.printf("%d %d%n", i, j);
        if (i == 42 && j == 21) {
            break zunanja;
        }
    }
}</pre>
```

Prepišite izsek programa tako, da ne bo uporabljal oznak, lahko pa uporablja stavek break.

Nato prepišite izsek še tako, da ne bo uporabljal niti stavka break.

4 Leopold Doberšek, čislani profesor ugledne računalniške fakultete, trdi, da je trikotnik parov (i, j) z lastnostjo $1 \le i < j \le n$ mogoče izpisati samo z vgnezdeno zanko:

```
for (int i = 1; i < n; i++) {
    for (int j = i + 1; j <= n; j++) {
        System.out.printf("%d:%d ", i, j);
    }
    System.out.println();
}</pre>
```

Jože Slapšak, njegov zvesti asistent, vidi več. Med drugim tudi to, da bi bila enojna zanka čisto dovolj. No, v tem primeru bi morda rešitev lepše spisal s katero drugo zanko, denimo while.

Ko za vnovično merjenje moči med profesorjem in asistentom sliši Genovefa Javornik, docentka na isti fakulteti, prezirljivo prhne, češ kdo še danes potrebuje zanke, in iz rokava strese rešitev brez ene same take nebodijetreba.

Napišite asistentovo rešitev, docentkino pa si lahko mirno prihranite za kak teden ali dva kasneje, ko bomo o programiranju vedeli še malo več.

(5) Kaj izpiše sledeči kos kode?

(6) Pierre de Fermat, sloviti francoski matematik, je leta 1637 formuliral izrek, da ne obstaja celoštevilska četverica (x, y, z, n) z lastnostmi $x \ge 1, y \ge 1, z \ge 1$ in $n \ge 3$, tako da velja $x^n + y^n = z^n$.

Koliko časa bi (v odvisnosti od vhodnih števil p in q) tekel program, ki bi veljavnost Fermatovega izreka preveril za vsako četverico $x \in [1, p], y \in [x + 1, p], z \in [y + 1, p]$ in $n \in [3, q]$, če vsako posamezno preverjanje enačbe $x^n + y^n = z^n$ traja eno časovno enoto?

(7) Kaj izpiše sledeči kos kode?