



## Závèrečný test praktická časť



Ústav informatiky  
Prírodovedecká fakulta  
UPJŠ v Košiciach

Doplňujúce zdrojové kódy sú na stránke predmetu PAZ1b. Funkčnosť každého riešenia musí byť preukázaná spustením na testovacom vstupe - nespustiteľné riešenia neumožňujú zisk príslušných bodov.

### Cézarove légie (18 bodov, dynamické programovanie)

Gaius Július Cézar pred každou bitkou premyslene zostavoval prvú líniu vojakov. Jej sila v mnohom určovala priebeh bojov. Prvú líniu Cézarovej armády tvorilo  $n_1$  pešiakov a  $n_2$  jazdcov. Aby na každom mieste línie bola dostatočná diverzita, línia musela byť zostavená tak, že žiadnych viac ako  $k_1$  pešiakov a žiadnych viac ako  $k_2$  jazdcov nestálo v rade pri sebe. Koľko rôznych prvých línií spĺňajúcich uvedenú podmienku môže Cézar zostaviť? Vytvorte program, ktorý tento počet zistí.

**Poznámka:** Pešiakov navzájom považujeme za nerozlišiteľných. Rovnako sú navzájom nerozlišiteľní jazdci.

Príklady (1 označuje pešiakov, 2 jazdcov):

- $n_1 = 2, n_2 = 1, k_1 = 1, k_2 = 10$ : výsledok je 1, keďže existuje len jedno prípustné zostavenie prvej línie: 121
- $n_1 = 2, n_2 = 3, k_1 = 1, k_2 = 2$ : výsledok je 5, keďže existujú tieto prípustné zostavenia prvej línie: 12122, 12212, 21212, 21221, 22121
- $n_1 = 2, n_2 = 4, k_1 = 1, k_2 = 1$ : výsledok je 0

**Rada:** Označme si  $P[i][j]$  počet takých rôznych rozostavení  $i$  pešiakov a  $j$  jazdcov, v ktorých je posledný vojak v rade pešiak. Podobne si označme  $R[i][j]$  počet takých rôznych rozostavení  $i$  pešiakov a  $j$  jazdcov, v ktorých je posledný vojak v rade jazdec. Zoberme si teraz nejaké jedno prípustné rozostavenie  $i + j$  vojakov končiace pešiakom. Nech  $x$  je počet pešiakov za sebou v rade na konci tohto rozostavenia (radu). Keďže rozostavenie bolo prípustné, zjavne  $1 \leq x \leq k_1$ . Ak týchto  $x$  pešiakov z konca rozostavenia (radu) dáme preč, dostaneme nejaké jedno prípustné rozostavenie  $i + j - x$  vojakov končiace jazdcom. Pozorovanie: Každému prípustnému rozostaveniu  $i + j$  vojakov končiacemu práve  $x$  pešiakmi zodpovedá práve jedno prípustné rozostavenie  $i + j - x$  vojakov končiace jazdcom a naopak (t.j. máme bijekciu a mohutnosti množín sú rovnaké). Analogická situácia platí pre nejaké rozostavenie  $i + j$  vojakov končiace jazdcom.

### Návraty k midtermu (6 bodov)

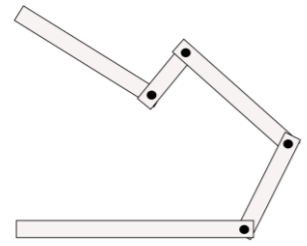
Vieme, že platí toto tvrdenie: „V čase  $O(n \cdot \log n)$  môžeme zistiť, počet rôznych hodnôt v  $n$ -prvkovom poli.“

Naprogramujte metódu, ktorá v uvedenom čase vypočíta počet rôznych hodnôt uložených v poli. Metóda nesmie modifikovať referencované pole  $p$ . Akceptovaná pamäťová zložitost' je  $O(n)$ . Nie je dovolené používať triedy z JCF (napr. implementácie rozhrania Set).

```
public int pocetHodnot(int[] p)
```

## Skladací meter (12 bodov, backtracking)

Firma PAZomer sa rozhodla vyrábať netradičné skladacie metre. Na rozdiel od tých klasických sa tieto metre neskladajú z dielov rovnakej dĺžky, ale každý diel môže mať inú dĺžku. Obchod sa rozbehol a prišlo mnoho objednávok. Problém však vznikol pri balení. Keďže je žiaduce, aby balenie bolo čo najmenšie, vznikla otázka: na akú najmenšiu dĺžku je možné poskladať meter (meradlo)? Vytvorte program, ktorý vyrieši túto otázku pre zadanú postupnosť dĺžok jednotlivých dielov skladacieho metra a vráti poskladanie, v ktorom sa dosahuje táto najmenšia dĺžka. Vstup načítajte z textového súboru.



**Príklad:** Ak sa meter skladá z dielov s dĺžkami 15 10 12, tak najmenšie možné poskladanie má dĺžku 17.

**Rada:** Ak sa meter skladá z  $n$  dielov, tak obsahuje  $n - 1$  kĺbov. Každé poskladanie metra je určené zalomením/nezalomením jednotlivých kĺbov.

## Textový editor (12+5 bodov, grafové algoritmy)

Obzvlášť linuxáci obľubujú konzolu - možno aj preto sa tak stráňa myšiek a pri všetkom si vystačia s klávesnicou. Pri práci s textom používajú v termináloch jednoduché textové editory. Všimli ste si, ako vlastne funguje presun kurzora klávesnicou len s použitím kurzorových šípok nahor, nadol, vľavo a vpravo (odporúčame spustiť Notepad)? Sumarizácia pozorovaní:

- ak je v riadku  $l$  znakov, potom sa kurzor môže nachádzať na jednej z  $l + 1$  pozícií (číslovaných od 0, pričom pozícia 0 je pred prvým znakom a  $l$  je pozícia za posledným znakom),
- každú pozíciu kurzora môžeme charakterizovať ako dvojicu  $(r, c)$ , kde  $r$  je číslo riadka (čísľujeme od 0) a  $c$  je pozícia kurzora v rámci tohto riadka,
- ak stlačíte šípku vľavo a kurzor nie je na začiatku súboru, t.j. na pozícii  $(0, 0)$ , tak sa kurzor presunie o jeden znak vľavo, resp. na po koniec predošlého riadka, ak sa pred stlačením nachádzal na začiatku riadka,
- ak stlačíte šípku vpravo a kurzor nie je na konci súboru, tak sa kurzor presunie o jeden znak vpravo, resp. na začiatok ďalšieho riadka, ak sa pred stlačením nachádzal na konci riadka,
- ak stlačíte šípku nahor a kurzor nie je v prvom riadku, tak sa kurzor presunie na rovnakú pozíciu v riadku vyššie - ak má riadok vyššie menej znakov ako je pozícia kurzora, kurzor sa presunie na koniec tohto riadka,
- ak stlačíte šípku nadol a kurzor nie je v poslednom riadku, tak sa kurzor presunie na rovnakú pozíciu v riadku nižšie - ak má tento riadok menej znakov ako je pozícia kurzora, kurzor sa presunie na koniec tohto riadka.

Uvažujme súbor s  $n$  riadkami, pričom v riadku  $i$  je  $l[i]$  znakov (vstupom môže byť  $n$ -prvkové pole). Pre zadanú začiatočnú pozíciu kurzora  $(r_s, c_s)$  a koncovú pozíciu kurzora  $(r_k, c_k)$  vypočítajte minimálny počet stlačení uvažovaných štyroch kurzorových šípok, ktoré sú potrebné, aby sme kurzor presunuli zo začiatočnej pozície do cieľovej pozície.

**Rada:** Každú pozíciu kurzora môžete reprezentovať ako vrchol grafu. Medzi vrcholmi grafu je hrana práve vtedy, keď sa medzi prislúchajúcimi pozíciami dá presunúť stlačením jednej z kurzorových šípok. Všimnite si, že v takomto grafe má každý vrchol stupeň nanajviš 4.

**Hodnotenie:** 12 bodov za vrátenie minimálneho počtu stlačení kláves, 5 bodov za vrátenie toho, aké klávesy treba stláčať, aby sa dosiahlo vypočítané minimum.

## Stromovač (10 bodov, stromy)

Uvažujme triedu `Osoba` z prednášky o stromoch:

```
public class Osoba {
    private String meno;
    private List<Osoba> deti = new ArrayList<Osoba>();

    public Osoba(String meno) {
        this.meno = meno;
    }

    public void pridajDieta(Osoba dieta) {
        deti.add(dieta);
    }

    public void vypisStrom(int uroven) {
        for (int i = 0; i < uroven; i++) {
            System.out.print('*');
        }
        System.out.println(meno);
        for (Osoba dieta : deti) {
            dieta.vypisStrom(uroven + 1);
        }
    }
}
```

Ak zavoláme metódu `vypisStrom(0)` na koreni stromu, dostaneme textový zápis obsahu tohto stromu. Je to teda spôsob ako nejaký všeobecný strom zakódovať.

Do triedy `Osoba` pridajte metódu `vytvorStrom`, ktorá vráti referenciu na koreň novovytvoreného stromu podľa zadaného textového súboru. Vytvorený strom má mať tú vlastnosť, že ak na jeho koreni zavoláme metódu `vypisStrom(0)` dostaneme výpis totožný s obsahom tohto textového súboru. Môžete predpokladať, že súbor obsahuje korektný vstup.

```
public static Osoba vytvorStrom(File suborSPopisomStromu)
```