Algoritmi in podatkovne strukture 1 2017/2018

Seminarska naloga 2

Rok za oddajo programske kode prek učilnice je sobota, 13. 1. 2018.

Zagovori seminarske naloge bodo potekali v terminu vaj v tednu 15. 1. – 19. 1. 2018.

Navodila

Oddana programska rešitev bo avtomatsko testirana, zato je potrebno strogo upoštevati naslednja navodila:

- Uporabite programski jezik java (program naj bo skladen z različico JDK 1.8).
- Rešitev posamezne naloge mora biti v eni sami datoteki. Torej, za pet nalog morate oddati pet datotek. Datoteke naj bodo poimenovane po vzorcu NalogaX.java, kjer X označuje številko naloge.
- Uporaba zunanjih knjižnic ni dovoljena. Uporaba internih knjižnic java.* je dovoljena (vključno z javanskimi zbirkami iz paketa java.util).
- Razred naj bo v privzetem (default) paketu. Ne definirajte svojega.
- Uporabljajte kodni nabor utf-8.
- V drugi seminarski nalogi boste vse vhodne podatke prebrali iz tekstovne datoteke in vse izhode zapisali v tekstovno datoteko.

Ocena nalog je odvisna od pravilnosti izhoda in učinkovitosti implementacije (čas izvajanja). Čas izvajanja je omejen na 5s za posamezno nalogo.

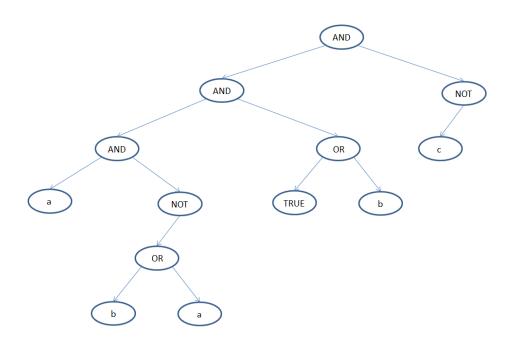
Vhodna tekstovna datoteka vsebuje logični izraz, sestavljen iz konstant ("TRUE" in "FALSE"), spremenljivk (simbolična imena, ki začnejo z malo črko, nadaljujejo se pa lahko s poljubnimi črkami ali ciframi), operatorjev ("AND", "OR" in "NOT") in oklepajev.

Implementirajte razred *Naloga6*, ki vsebuje metodo *main*. Metoda v argumentih prejme poti do vhodne in izhodne datoteke (args[0] in args[1]) in na podlagi prebranega vhoda sestavi binarno izrazno drevo (pri tem se držite dogovora, da sta operatorja "AND" in "OR" **levo asociativna**). Ko je drevo zgrajeno, naj se v izhodno datoteko najprej izpišejo oznake vseh vozlišč drevesa v premem (preorder) vrstnem redu (ločeno z vejicami, brez presledkov), nato se v novi vrstici izpiše še višina drevesa.

Na primer, če je vsebina vhodne datoteke

a AND NOT (b or a) AND (TRUE or b) AND NOT c

je rekonstruirano drevo oblike



zato bo v izhodni datoteki zapisano

AND, AND, a, NOT, OR, b, a, OR, TRUE, b, NOT, c $\boldsymbol{6}$

Vhodna datoteka je enake oblike kot v nalogi 6. Implementirajte razred *Naloga7* z metodo *main*, ki v argumentih prejme poti do vhodne in izhodne datoteke (args[0] in args[1]). Program naj najprej prebere logični izraz, nato naj v izhodno datoteko zapišite število različnih opredelitev spremenljivk, pri katerih je vrednost logičnega izraza resnična.

Na primer, če je vsebina vhodne datoteke

a AND NOT b or NOT c AND b

bo v izhodni datoteki zapisano

4

saj imamo 4 različne nastavitve spremenljivk, pri katerih je izraz resničen

а	b	С
FALSE	TRUE	FALSE
TRUE	FALSE	FALSE
TRUE	FALSE	TRUE
TRUE	TRUE	FALSE

Vhodna datoteka je enake oblike kot v nalogi 6. Implementirajte razred *Naloga8* z metodo *main*, ki v argumentih prejme poti do vhodne in izhodne datoteke (args[0] in args[1]). Program naj najprej prebere logični izraz in sestavi binarno izrazno drevo (spet velja dogovor o levi asociativnosti operatorjev "AND" in "OR"), nato naj transformira drevo z upoštevanjem **izključno** naslednjih pravil:

- NOT TRUE → FALSE
- NOT FALSE → TRUE
- NOT NOT $X \rightarrow X$
- NOT (X OR Y) \rightarrow NOT X AND NOT Y
- NOT (X AND Y) → NOT X OR NOT Y

S temi pravili se želimo znebiti odvečnih negacij, oziroma jih potisniti čim bližje listom drevesa. Pravila začnite uporabljati pri korenu, nato pa rekurzivno v poddrevesih. Končno drevo naj bo izpisano v izhodni datoteki s premim (preorder) obhodom (oznake vozlišč naj bodo ločene z vejicami brez presledkov).

Na primer, če je vsebina vhodne datoteke

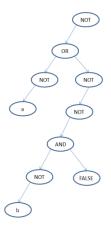
NOT (NOT a OR NOT NOT (NOT b AND FALSE))

bo v izhodni datoteki zapisano

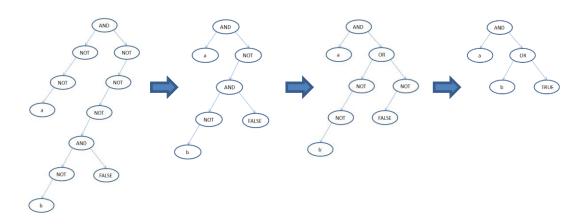
AND, a, OR, b, TRUE

Analiza primera

Na podlagi vhodnega izraza sestavimo izrazno drevo



Sledi zaporedje transformacij



Na izlet želimo povabiti N prijateljev (vsak je enolično označen s številom od 1 do N). Eni bi svojo udeležbo brezpogojno potrdili, nekateri pa svoj pristanek pogojujejo s potrjeno udeležbo drugih ljudi. Na voljo imamo N telefonskih klicev, s katerimi želimo pridobiti potrditve prijateljev o udeležbi izleta. Cilj naloge je določiti vrstni red klicev tako, da nihče ne zavrne udeležbe. Ob tem velja dogovor, da če je v danem trenutku možno poklicati več prijateljev, pokličemo tistega z najnižjo identifikacijsko številko!

Implementirajte razred *Naloga9* z metodo *main*, ki v argumentih prejme poti do vhodne in izhodne datoteke (args[0] in args[1]). V vhodni datoteki je v prvi vrstici zapisano število prijateljev N. V drugi vrstici je zapisano število omejitev M. V naslednjih M-tih vrsticah so zapisane omejitve oblike A,B. Posamezna omejitev pomeni, da oseba A svojo udeležbo pogojuje z udeležbo osebe B. Ena oseba lahko postavi več omejitev in jih je potrebno vse upoštevati. Program naj v izhodno datoteko zapiše zaporedje identifikacijskih števil (ločeno z vejico, brez presledkov), ki določa vrstni red klicev, pri katerem nihče ne bo zavrnil povabila. Če takega zaporedja ni (do te situacije pride, ko se pogojevanje zacikla), naj se v izhodno datoteko zapiše -1.

Na primer, če je vsebina vhodne datoteke

5

8

1,4

2,1

2,3 2,4

3,4

5,1

5,3 5,4

bo v izhodni datoteki zapisano

4,1,3,2,5

Podan je graf, v katerem vozlišča predstavljajo osebe, povezave med vozlišči pa dolgove med osebami. Pri tem velja, da oznaka na povezavi iz vozlišča A proti vozlišču B označuje znesek, ki ga oseba A dolguje osebi B. Cilj naloge je minimizirati število povezav v grafu tako, da nihče ni oškodovan.

Implementirajte razred *Naloga10* z metodo *main*, ki v argumentih prejme poti do vhodne in izhodne datoteke (args[0] in args[1]). V vhodni datoteki je v prvi vrstici zapisano število povezav N. Nato sledijo opisi posameznih povezav, ki so oblike A,B,C. Pri tem velja, da sta A in B oznaki vozlišč, C pa je oznaka povezave med vozliščema.

Na primer, če je vsebina vhodne datoteke:

12 V1,V3,6 V1,V5,9 V2,V3,1 V2,V4,3 V3,V1,4 V3,V2,10 V4,V1,6 V4,V2,10 V4,V3,1 V5,V1,5 V5,V3,5

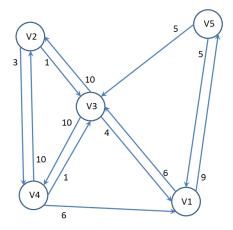
bo v izhodni datoteki zapisano:

3

saj z minimalno tremi povezavami poravnamo vse dolgove med osebami.

Analiza primera

Izhodiščni graf:



Možna poravnava s tremi povezavami:

