SVEUČILIŠTE U ZAGREBU

FAKULTET ELEKTROTEHNIKE I RAČUNARSTVA

PROJEKT IZ PREDMETA BIOINFORMATIKA

Najdulji rastući podniz O(NlogN) - implemetacija

Vedrana Briševac

Ankica Gogić

Filip Grilec

Nikolina Očić

Voditelji:

Dr. sc. Mirjana Domazet - Lošo

Doc. dr. sc. Mile Šikić

Zagreb, siječanj, 2014.

**Sadržaj**

[1. Teoretski opis problema 1](#_Toc377206486)

[2. Teoretski opis algoritma O(NlogN) 2](#_Toc377206487)

[3. Objašnjenje algoritma na primjeru 4](#_Toc377206488)

[4. Programske izvedbe 8](#_Toc377206489)

[4.1 C izvedba 8](#_Toc377206490)

[4.1.1 Verzija 1 (Vedrana Briševac) 8](#_Toc377206491)

[4.1.2 Verzija 2 (Filip Grilec) 8](#_Toc377206492)

[4.2 Python izvedba (Nikolina Očić) 8](#_Toc377206493)

[4.3 Java izvedba (Ankica Gogić) 9](#_Toc377206494)

[5. Usporedba izvedbi 10](#_Toc377206495)

[Dodatak A – ulazni i izlazni nizovi 11](#_Toc377206496)

[Dodatak B – Programski kodovi 13](#_Toc377206497)

[C izvedba (Vedrana Briševac) 13](#_Toc377206498)

[C izvedba (Filip Grilec) 14](#_Toc377206499)

[Python izvedba (Nikolina Očić) 16](#_Toc377206500)

[Java izvedba verzija (Ankica Gogić) 18](#_Toc377206501)

# Teoretski opis problema

Problem najduljeg rastućeg podniza jest za zadani niz pronaći najdulji mogući podniz u kojem će svi elementi biti sortirani u rastućem poretku (od najmanjeg ka najvećemu). Navedeni podniz najčešće se označava sa LIS i nije nužno jedinstven. Primjerice, za niz A = {2, 5, 3} postoje dva jednako dobra LIS-a, LIS1 = {2, 5} i LIS2 = {2,3}.

Postoji nekoliko poznatih rješenja problema:

* rekurzivnim izvedbama postigla se složenost O(2N) na način da se niz rekurzivno pretražuje u potrazi za najdužim nizom.
* rješenje izvedeno dinamičkim programiranjem složenosti je O(N2), a ideja mu je da traži najdulji zajednički podniz nizova S i T, gdje je S zadani niz, a T sortirani niz S. Poznata je još i činjenica da dotično rješenje u specijalnom slučaju kada je niz permutacija brojeva 1, … , n postiže nešto bolje rezultate i složenosti je O(N log log N).
* trenutno najučinkovitija verzija algoritma jest ona složenosti O(NlogN) koja će biti promatrana i izvedena u ovom projektu.

Najdulji rastući podniz LIS niza S koristi se kod poravnavanja dvaju nizova, primjerice u metodi MUMer[[1]](#footnote-1) koja se zasniva na globalnom poravnanju sljedova. Njegova primjena nije samo u bioinformatici, te se tako koristi u takozvanim *diff*[[2]](#footnote-2)algoritmima, točnije u njegovoj verziji *PatienceDiff[[3]](#footnote-3)* gdje se uspoređuju sličnosti dviju datoteka.

# Teoretski opis algoritma O(NlogN)

Algoritam složenosti O(NlogN) zasniva se na binarnom pretraživanju složenosti O(logN) te korištenju nekoliko pomoćnih nizova. Po ulaznom nizu prolazi se samo jedanput, što daje složenost O(N). Kako se za svakog člana niza radi binarno pretraživanje, dobivamo složenost O(NlogN).

Ideja je da se procesira jedan po jedan član ulaznog niza X, te se nakon procesiranja člana X[i] spreme potrebne vrijednosti u pomoćne nizove M[j] i P[k]. Pritom nizovi M i P imaju slijedeće značenje:

* M[j] – sprema poziciju *p* najmanje vrijednosti *X[p]* (najmanje vrijednosti ulaznog niza) takve da postoji rastući podniz duljine *j* koji završava na poziciji *X[p]*, tako da je j ≤ p≤ i.
* P[p] – sprema poziciju prethodnika od *X[p]* u najduljem rastućem podnizu koji završava u *X[p]*

Dodatno se sprema i varijabla L koja označava duljinu najdužeg dotad pronađenog podniza.

Laički rečeno, prolazimo po ulaznom nizu X, gledajući jedan po jedan znak. Pomoću binarnog pretraživanja gledamo u kakvom je odnosu znak sa krajnjim elementima svih prethodno zapamćenih listi.

On može biti takav da je veći od svih krajnjih znakova, te ćemo ga tada staviti na kraj najduljeg niza, prethodno ga duplicirajući kako bismo ostavili prostora za moguće bolje rješenje iste duljine. Tim postupkom dobivamo podniz duljine *j*, te u pomoćni niz M na poziciju *j* zapisujemo poziciju *p* koju zadnji član ovog podniza(novododani ulazni znak) ima u ulaznom nizu X. Također, u niz P na poziciju *p* zapisujemo poziciju *p'* koja odgovara poziciji predzadnjeg člana podniza u koji smo smjestili trenutni znak (pamtimo njegovog prethodnika u novoizgrađenom podnizu).

Ako je pak znak takav da je manji od svih krajnjih elemenata svih poznatih podnizova, binarnim sortiranjem pronaći ćemo takav podniz koji će za krajnji element imati najveću moguću vrijednost još uvijek manju od vrijednosti trenutnog znaka. Taj niz također ćemo duplicirati i dodati mu na kraj ulazni znak. No, ovoga puta još odbacujemo sve postojeće podnizove čije su duljine jednake duljini novoizgrađenog podniza, čime omogućavamo daljnju nadogradnju. To ostvarujemo tako da u pomoćnom nizu M ovaj puta na poziciji *j* prepišemo postojeću vrijednost pozicije sa pozicijom *p* ulaznog znaka. U pomoćni niz P još uvijek spremamo vrijednost prethodnika ulaznog znaka.

Algoritam počiva na činjenici da ako postoji rastući podniz duljine *i* koji završava na *X[M[i]]*, onda također postoji podniz duljine *i-1* koji završava na manjoj vrijednosti nego onaj duljine *i* – točno onaj koji završava na *X[P[M[i]]]*. Prema tome, moguće je provoditi binarna pretraživanja u logaritamskom vremenu.

Pseudokod algoritma je slijedeći:

L=0

for i = 1, 2, …, n:

binarno potraži najmanji pozitivni j ≤ L takav da je X[M[j]] < X[i] ili j=0 ako takva

vrijednost ne postoji

P[i] = M[j]

if j == L or X[i] < X[M[j+1]] :

M[j+1] = i

L = max (L, j+1)

Konačna duljina najduljeg podniza spremljena je u varijabli L. Sam podniz iz pomoćnih nizova i ulaznog niza iščitava se počevši od zadnjeg člana. Njega se iščita kao X[M[L]], slijedeći je X[P[M[L]]], zatim X[P[P[M[L]]]], itd.

Iščitavanje je dano slijedećim pseudokodom:

p = M[L]

for i = L, …, 0:

LIS[i] = X[p]

p = P[p]

Kao što je već navedeno, za pretragu niza koristi se binarno pretraživanje. Pritom se misli na klasičnu iterativnu primjenu pretraživanja danu slijedećim pseudokodom:

while (imin<imax):

intimid = midpoint (imin, imax)

if A[imid] <key:

imin = imid + 1

else:

imax = imid

# Objašnjenje algoritma na primjeru

Kao što je to slučaj s većinom algoritama, tako je i ovaj mnogo razumljivije shvatiti na primjeru.

Uzmimo stoga slijedeći niz: {0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15}[[4]](#footnote-4)

Algoritam provodimo redom nad svim članovima niza na slijedeći način:

1. Inicijaliziramo sve nizove i varijable:

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | j | M | P | L |
| 0 | - | {0} | {-1} | 0 |

U ovom slučaju binarnim pretraživanjem ustvari uspoređujemo 0 s 0 te

kao rezultat dobijemo j = -1. Kako je j != L i uspoređujemo 0 s 0, ostali nizovi se ne mijenjaju. Ovo je slučaj inicijalizacije kada pamtimo prvi niz, duljine 1 koji nema prethodnika (P={-1}). Važno je uočiti da se u ovoj izvedbi u pomoćni niz M upisuju duljine krenuvši od 0, te ih se uvijek treba interpretirati kao da su za 1 veće.

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | j | M | P | L |
| 0 | -1 | {0} | {-1} | 0 |

1. Promatramo broj 8. Binarnim sortiranjem saznajemo da je on veći od

svih krajnjih elemenata postojećih podnizova, te kloniramo najdulji

podniz {0} i na kraj mu dodajemo ulazni znak. Tako sada imamo

podnizove {0} i {0,8}. U niz M na poziciji 1 koja predstavlja podniz

duljine 2 zapisujemo poziciju ulaznog znaka, a u niz P dodajemo

poziciju prethodnika ulaznog znaka. Status je na kraju ovog koraka

slijedeći:

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | j | M | P | L |
| 1 | 0 | {0,1} | {-1,0} | 1 |

1. Promatramo broj 4. Binarnim sortiranjem saznajemo da on nije veći od

svih krajnjih znakova postojećih podnizova. Također dobivamo informaciju da je veći od niza kojemu je krajnji znak {0}, te taj niz dupliciramo i na kraj mu dodajemo znak 4. Dobivamo niz {0,4} koji je iste duljine kao i niz {0,8}, ali je njegov krajnji element manji od krajnjeg elementa niza {0,8}, te stoga odbacujemo niz {0,8}. To radimo na način da u pomoćni niz M na poziciju 1 koja predstavlja niz duljine 2 zapisujemo poziciju novopristiglog znaka koja iznosi 2. Sada imamo podnizove {0} i {0,4}. U niz P još dodajemo poziciju njegovog prethodnika (znaka 0), te je situacija slijedeća:

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | j | M | P | L |
| 2 | 0 | {0,2} | {-1,0,0} | 1 |

1. Promatramo broj 12. Binarnim sortiranjem saznajemo da je taj ulazni

znak veći od svih krajnjih znakova postojećih listi, pa odabiremo najdulju listu, dupliciramo ju i dodamo joj 12 na kraj. Ovime smo našu listu nizova proširili za novi niz {0.4.12}, te sada imamo tri mogućnosti {0}, {0,4} i {0,4,12}.Pomoćni niz M proširujemo dodajući mu na poziciju 2 koja označava niz duljine 3 indeks pozicije novododanog znaka 12. U niz P dodajemo indeks prethodnika dodanog znaka, a varijablu duljine L povećavamo za 1 (i nju je potrebno promatrati tek nakon što ju se uveća za 1 jer je i njeno indeksiranje krenulo od 0). Situacija je stoga slijedeća:

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | j | M | P | L |
| 3 | 1 | {0,2,3} | {-1,0,0,2} | 2 |

Ako promotrimo prethodna 4 koraka, evidentno je da postoje 3 situacije:

1. započinjemo novu listu duljine 1
2. X[i] je najveći od svih krajnjih elemenata svih listi. Odabiremo najdulju aktivnu

listu, kloniramo ju i dodamo X[i] na kraj (korak 4)

1. X[i] je manji od svih krajnjih elemenata svih listi, ali veći od njihovih početaka.

Pronalazimo listu s najvećim krajnjim elementom koji je još uvijek manji od X[i], kloniramo tu listu i proširimo ju s X[i] te odbacimo sve liste iste dužine kao novo dobivena (korak 3).

Stoga ćemo ostatak algoritma provesti pozivajući se na jednu od 3 situacije.

1. Promatramo broj 2.

Trenutni nizovi su: {0}

{0,4}

{0,4,12}

U situaciji smo (3), te odabiremo niz {0}, kloniramo ga i dodamo 2 na kraj, dobivši {0,2}. Nakon što još odbacimo niz {0,4}, dobivamo slijedeće nizove : {0}, {0,2} i {0,4,12}, te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | j | M | P | L |
| 4 | 0 | {0,4,3} | {-1,0,0,2,0} | 2 |

1. Promatramo broj 10. Opet smo u situaciji (3), odabiremo niz {0,2},

kloniramo ga i dodamo 10 na kraj, dobivši {0,2,10}. Odbacujemo niz {0,4,12} i dobivamo nizove: {0}, {0,2}, {0,2,10} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | j | M | P | L |
| 5 | 1 | {0,4,6} | {-1,0,0,2,0,4} | 2 |

1. Promatramo broj 6. Ponovno situacija (3), odabiremo niz {0,2},

kloniramo ga i dodamo 6 na kraj, dobivši {0,2,6}. Odbacujemo niz {0,2,10} i dobivamo nizove {0}, {0,2} i {0,2,6} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 6 | 1 | {0,4,6} | {-1,0,0,2,0,4,4} | 2 |

1. Promatramo broj 14. Ovaj put smo u situaciji (2), jer je 4 najveći od svih

krajnjih elemenata. Stoga odabiremo najdulji niz {0,2,6} i dodajemo 14 na kraj, te dobijemo {0,2,6,14}. Imamo nizove {0}, {0,2}, {0,2,6} i {0,2,6,14} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 7 | 2 | {0,4,6,7} | {-1,0,0,2,0,4,4,0} | 3 |

1. Promatramo broj 1. U situaciji smo (3), kloniramo niz {0} i dodajemo 1

na kraj. Odbacujemo niz {0,2} i imamo nizove {0}, {0,1}, {0,2,6,14} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 8 | 0 | {0,8,6,7} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0} | 3 |

1. Promatramo broj 9. U situaciji smo (3), kloniramo niz {0,2,6} i dodamo 9

na kraj, te odbacimo niz {0,2,6}. Imamo {0}, {0,1}, {0,2,6}, {0,2,6,9} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 9 | 2 | {0,8,6,9} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0,6} | 3 |

1. Promatramo broj 5. U situaciji smo (3), kloniramo niz {0,1} i dodamo 5

te dobijemo {0,1,5}. Odbacujemo niz {0,2,6} i imamo nizove {0}, {0,1}, {0,1,5}, {0,2,6,9} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 10 | 1 | {0,8,10,9} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0,6,8} | 3 |

1. Promatramo broj 13. U situaciji smo (2), odabiremo najdulji niz,

kloniramo ga i dodamo 13 na kraj. Na kraju imamo nizove {0}, {0,1}, {0,1,5}, {0,2,6,9}, {0,2,6,9,13} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 11 | 3 | {0,8,10,9,11} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0,6,8,9} | 4 |

1. Promatramo broj 3. U situaciji smo (3), kloniramo niz {0,1}, dodamo 3

na kraj te odbacimo niz {0,1,5}. Na kraju imamo nizove {0}, {0,1}, {0,1,3}, {0,2,6,9} i {0,2,6,9,13} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 12 | 1 | {0,8,12,9,11} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0,6,8,9,8} | 4 |

1. Promatramo broj 11. U situaciji smo (3), kloniramo niz {0,2,6,9},

dodajemo 11 na kraj te odbacujemo niz {0,2,6,9,13}. Na kraju imamo nizove {0}, {0,1}, {0,1,3}, {0,2,6,9} i {0,2,6,9,11} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 13 | 3 | {0,8,12,9,13} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0,6,8,9,8,9} | 4 |

1. Promatramo broj 7. U situaciji smo (3), kloniramo niz {0,1,3}, dodamo 7

na kraj i imamo {0,1,3,7}. Odbacujemo niz {0,2,6,9} i imamo nizove {0}, {0,1}, {0,1,3}, {0,1,3,7} i {0,2,6,9,11} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 14 | 2 | {0,8,12,14,11} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0,6,8,9,8,9,12} | 4 |

1. Promatramo broj 15. U situaciji smo (2). Uzimamo najdulji niz i

dodajemo mu 15. Na kraju imamo nizove {0}, {0,1}, {0,1,3}, {0,1,3,7}, {0,2,6,9,11} i {0,2,6,9,11,15} te

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| i | J | M | P | L |
| 15 | 4 | {0,8,12,9,11,15} | {-1,0,0,2,0,4,4,0,0,6,8,9,8,9,1213} | 5 |

U konačnici odabiremo najdulji niz, što je u ovom slučaju niz {0,2,6,9,11,15}.

# Programske izvedbe

U sklopu ovog projekta problem pronalaska najduljeg rastućeg podniza pri složenosti O(NlogN) izveden je u nekoliko programskih jezika. Jezici su Java (2 verzije), Python i C.

Radi testiranja svih verzija izgeneriran je niz slučajnih brojeva u rasponu od 1 do 10000 duljine 1000 znakova. Navedeni niz moguće je pronaći u dodatku A zajedno sa najduljim rastućim podnizom koji je moguće pronaći u njemu.

Testiranje je izvedeno na Biolinux[[5]](#footnote-5) platformi. Platforma je pokrenuta kao virtualna mašina pomoću programa VMware Player[[6]](#footnote-6) na 64-bitnoj verziji Windowsa 7 Professional, SP1. Hardverska potpora bazira se na uređaju sa 4GB RAM-a te 2.80 GHz Pentium Dual-Core procesoru. Samoj mašini dodijeljeno je 1GB RAM-a za izvođenje.

U narednim poglavljima biti će ukratko analizirano memorijsko zauzeće kao i vremensko izvođenje svakog pojedinog koda. Kodove je moguće pronaći u dodatku B.

## C izvedba

### Verzija 1 (Vedrana Briševac)

### Verzija 2 (Filip Grilec)

Time [s]: 0.001

Memory [B]:12052

## Python izvedba (Nikolina Očić)

Time [s]: 0.001

Memory [B]:6045216

## Java izvedba (Ankica Gogić)

Time [s]: 0.009

Memory [B]:356624

# Usporedba izvedbi

# Dodatak A – ulazni i izlazni nizovi

Ulazni niz:

1618, 5140, 8776, 5285, 5164, 4470, 4433, 5070, 2728, 4100, 3395, 3337, 8215, 786, 3473, 8299, 390, 2366, 2282, 6488, 4011, 5017, 8502, 8742, 5756, 1502, 9077, 7918, 3036, 3513, 6954, 7356, 4696, 1548, 6876, 2747, 60, 5196, 1300, 7763, 6828, 5208, 4508, 5574, 8917, 6239, 661, 4226, 2497, 5803, 717, 3702, 2198, 631, 3860, 6506, 9754, 6358, 1456, 1561, 4167, 275, 5372, 3350, 5923, 9734, 7972, 4330, 7731, 730, 8098, 8876, 803, 2152, 5887, 1273, 8783, 1258, 9431, 8607, 1102, 5033, 7970, 1788, 3737, 281, 9532, 4417, 8155, 2494, 5795, 9688, 8566, 9904, 3285, 145, 3495, 4418, 7977, 3708, 186, 5619, 9870, 2126, 9366, 7458, 5180, 4757, 3485, 9835, 6387, 1416, 3730, 8874, 4608, 2925, 9818, 361, 4493, 6951, 1840, 570, 9147, 9735, 5311, 7475, 1490, 1401, 8961, 3230, 8878, 3667, 9767, 5715, 9809, 3992, 1300, 2920, 5145, 9459, 9504, 9018, 1331, 7027, 4717, 5050, 9873, 4174, 9958, 353, 5503, 5394, 3283, 3080, 5337, 5573, 6351, 9463, 2680, 789, 2271, 1839, 2068, 770, 3254, 4864, 6654, 4936, 2627, 7857, 5103, 5698, 6372, 8725, 2790, 8554, 6512, 1578, 1266, 8385, 2358, 5767, 750, 5316, 5974, 8853, 2674, 1545, 4983, 9808, 3216, 2578, 9324, 1576, 4176, 2508, 8483, 4098, 4577, 3128, 2283, 9860, 4900, 972, 1405, 4058, 6025, 4700, 3476, 638, 6624, 7605, 6766, 3576, 5993, 6538, 6342, 58, 4151, 8995, 6848, 8479, 7390, 4741, 2018, 9563, 5394, 6962, 3454, 3321, 5582, 658, 295, 8048, 1353, 2733, 6939, 120, 3555, 9100, 8182, 4953, 8702, 8989, 9837, 162, 3201, 5605, 8177, 1700, 152, 5304, 3413, 2537, 4198, 4539, 798, 1343, 309, 4961, 7944, 5501, 4394, 2267, 8452, 8817, 7213, 3671, 66, 9324, 8168, 2170, 210, 6663, 2254, 3205, 2996, 1752, 1702, 756, 9560, 3628, 3656, 5422, 7956, 9705, 6605, 6628, 9705, 6002, 1234, 4737, 7616, 3355, 5850, 6561, 3479, 4093, 2615, 9504, 4873, 1213, 8446, 5451, 7449, 8707, 3609, 5341, 2797, 7354, 1818, 9393, 2280, 5034, 7943, 5901, 4055, 4425, 3312, 3645, 3925, 3798, 4038, 9090, 631, 8547, 4795, 9732, 2710, 2083, 9035, 9253, 7175, 4773, 6777, 8453, 9893, 8696, 2755, 8319, 3788, 4205, 1014, 8056, 3761, 1455, 6799, 1428, 6573, 6427, 3023, 9312, 9838, 6288, 6473, 5039, 6762, 3368, 8473, 1782, 2266, 531, 5746, 8030, 1754, 3245, 9874, 8006, 5944, 5291, 7919, 8797, 3869, 5702, 2536, 4888, 1486, 4275, 7222, 3860, 5144, 1794, 1216, 4024, 7565, 8956, 9008, 5983, 9003, 4933, 1420, 5241, 7723, 2463, 8770, 2318, 2096, 1442, 1795, 99, 1208, 7079, 2645, 5580, 2154, 1846, 6558, 4612, 9921, 2729, 4624, 3755, 162, 6523, 9406, 2952, 6021, 6338, 8158, 6361, 7679, 1864, 2856, 6390, 7291, 4444, 2337, 7760, 2621, 5564, 9457, 4229, 9794, 3951, 5373, 530, 9333, 2181, 3820, 5995, 9935, 8402, 541, 4407, 1262, 2593, 6917, 6633, 460, 9651, 2310, 8808, 7060, 3485, 6578, 8979, 7483, 7331, 2838, 9434, 3428, 5509, 654, 249, 8112, 981, 1523, 1969, 535, 1233, 1774, 1825, 731, 2231, 2831, 8378, 8314, 6527, 5146, 4069, 2523, 6917, 62, 3814, 4472, 1509, 3353, 448, 1295, 9520, 5278, 4644, 7526, 9690, 4580, 7709, 1175, 4799, 8075, 594, 685, 6447, 3224, 1378, 4264, 4011, 8387, 6531, 4900, 457, 4333, 8322, 2793, 5594, 1042, 1881, 1907, 4226, 5809, 651, 8872, 2702, 2237, 8197, 571, 2351, 4838, 7705, 1394, 2470, 642, 7879, 2369, 8633, 7471, 5388, 2166, 4391, 8337, 9566, 4309, 5690, 2827, 4607, 5836, 7698, 9249, 8184, 134, 3196, 5830, 3073, 690, 112, 5317, 190, 3104, 3377, 4963, 7224, 9880, 2870, 3061, 6987, 6193, 4896, 3954, 3522, 5171, 9383, 5750, 2047, 8018, 8769, 8853, 893, 7756, 7435, 8873, 9725, 5314, 2435, 4445, 8553, 3222, 7285, 9105, 6292, 5285, 612, 6441, 5987, 241, 565, 9464, 6176, 3648, 4085, 8393, 4345, 5039, 7356, 5842, 8943, 6680, 43, 4784, 994, 6240, 1326, 2633, 4997, 8105, 106, 4226, 1502, 7119, 5304, 7624, 527, 4132, 4673, 9220, 5801, 4880, 2186, 8861, 4710, 2467, 4727, 1432, 7796, 8978, 8544, 8680, 4656, 3610, 4726, 3903, 167, 3108, 831, 2603, 6134, 5279, 2709, 4174, 8627, 7880, 6553, 3286, 559, 3255, 6263, 4736, 2397, 3797, 5307, 2222, 1262, 4487, 5467, 9780, 155, 6570, 7046, 4389, 4555, 773, 6463, 9674, 3207, 9363, 7481, 3544, 3579, 3832, 1770, 7117, 150, 9023, 2971, 8353, 5472, 5092, 5986, 1422, 9783, 5885, 9821, 2056, 4831, 6013, 8007, 9855, 1516, 9192, 5328, 853, 9010, 7267, 3396, 7506, 5043, 2738, 500, 8731, 3235, 7594, 3029, 9602, 3529, 7767, 6802, 8887, 6055, 5650, 6663, 2733, 7084, 2730, 1817, 4489, 8139, 678, 2550, 3929, 5756, 1944, 1223, 3927, 9926, 313, 6728, 9027, 3833, 7747, 6938, 8287, 6124, 6339, 8132, 4281, 9679, 3198, 3845, 1207, 7585, 1734, 8145, 7658, 7889, 4909, 9959, 3846, 3550, 4804, 5732, 8764, 3007, 8069, 7437, 135, 9775, 8737, 1786, 8845, 6561, 8231, 4291, 10, 550, 7401, 8819, 4815, 1690, 6947, 9211, 844, 5113, 690, 4626, 3743, 2101, 791, 4361, 9734, 1469, 5261, 1067, 6761, 4625, 5877, 3549, 1877, 3127, 8962, 1587, 3819, 7132, 2409, 5634, 2707, 6750, 9781, 3613, 3255, 6054, 6361, 5571, 3996, 1240, 2637, 4462, 2603, 276, 7832, 7962, 6613, 1258, 9835, 1887, 9599, 664, 8173, 510, 5137, 690, 3489, 2902, 4826, 6968, 426, 7243, 2018, 4059, 760, 7011, 9944, 6377, 180, 3910, 1484, 6408, 5207, 2479, 7942, 474, 6378, 409, 5888, 4639, 82, 6775, 4379, 9842, 4175, 7649, 9686, 5835, 1887, 4818, 1028, 8101, 4403, 8726, 8751, 565, 5011, 1172, 5901, 9609, 6710, 6777, 5204, 1680, 776, 4795, 6072, 7601, 5961, 4426, 479, 1603, 6693, 7512, 2266, 2016, 3944, 2176, 1787, 3634, 4276, 9809, 6641, 8774, 982, 5647, 9711, 5266, 6210, 106, 7723, 4757, 4495, 4040, 7087, 4020, 6205, 6127, 8930, 5259, 4098, 4700, 1906, 8820, 7354, 9513, 9633, 3152, 5301, 1178, 9400, 2393, 7317, 7293, 200, 1532, 6380, 4656, 1029, 2729, 1145, 6367, 4968, 4110, 5491, 1133, 549, 4083, 5076, 9612, 9592, 87, 7592, 9250, 9870, 547, 7111, 4765, 1699, 2791, 3257, 6126, 9888, 7685, 2696, 9701, 6328, 3821, 3936, 1111, 3994, 252, 6331, 237, 56, 6958, 742, 9814, 4449, 6493, 2427, 9115, 295, 8609, 6328, 3307, 4328, 2034, 1226, 7270, 8680, 4028, 1933, 9876, 219, 8881, 8110, 1038, 7, 1080, 4158, 9211, 3379, 7517, 7118, 1420, 655, 5815

LIS:

60, 661, 717, 730, 803, 1102, 1300, 1331, 1545, 1576, 1700, 1702, 1754, 1794, 1795, 1846, 1864, 1881, 1907, 2237, 2351, 2369, 2827, 3073, 3104, 3377, 3522, 3648, 4085, 4132, 4673, 4710, 4726, 4736, 5307, 5467, 5472, 5885, 6013, 6055, 6124, 6339, 6361, 6377, 6378, 6775, 7649, 8101, 8726, 8751, 8774, 8820, 9400, 9592, 9701, 9814, 9876

# Dodatak B – Programski kodovi

## C izvedba (Vedrana Briševac)

## C izvedba (Filip Grilec)

|  |
| --- |
| #include <stdio.h>  #include <stdlib.h>  #include <time.h>  int binary\_rep(int \*arr, int left, int right, int key) {  //Vrši se standardna binarna pretraga i ubacuje se broj u rezultatni niz.  int mid=(left+right)/2;  for (mid; left <= right; mid = (left+right)/2)  {  if (arr[mid] > key)  right = mid - 1;  else if (arr[mid] == key)  return mid;  else if (mid+1 <= right && arr[mid+1] >= key)  {  arr[mid+1] = key;  return mid+1;  }  else  left = mid + 1;  }  if (mid == left)  {  arr[mid] = key;  return mid;  }  arr[mid+1] = key;  return mid+1;  }  int main(void) {  //Varijable za mjerenje vremena  clock\_t begin, end;  begin = clock();  double time\_spent;  int i=0, tmp,length = -1,storage=0;  //Alokacija memorije za prvi clan niza  int \*arr\_0 =(int\*) malloc(1\*sizeof(int));  //Citanje iz ulazne datoteke  FILE \*fp = fopen("u.txt","r");  if(fp==NULL)  {  printf("Greška!");  return 0;  }  while(fscanf(fp,"%d, ",&tmp)>0)  {  arr\_0[i]=tmp;  i++;  //Realokacija za dodatak svakog novog clana  arr\_0=(int\*)realloc(arr\_0,(i+1)\*sizeof(int));  }  fclose(fp);  // i iz for petlje sluzio za zapis duljine ulaznog niza  // te alokaciju memorije sukladno toj velicini  int size=i;  int \*arr\_n = (int\*) malloc(i\*sizeof(int)); //lista brojeva  int \*index = (int\*) malloc(i\*sizeof(int)); //lista indeksa  for (i = 0; i < size; i++)  {  //vrsi binarnu pretragu u danom intervalu te vrši zamjenu  index[i] = binary\_rep(arr\_n, 0, i, arr\_0[i]);  if (length < index[i])  {  length = index[i];  }  }  //dodjelji  int \*res = (int\*) malloc((length+1) \* sizeof(int));  for (i = size-1, tmp = length; i >= 0; i--)  {  if (index[i] == tmp)  {  res[tmp] = arr\_0[i];  tmp--;  }  }  //Zapis u izlaznu datoteku  //Za promjenu ulaza+izlaza iz hardkodirane verzije treba samo koristiti cmd argumente :)  fp = fopen("output.txt","w");  //if it fails  if(fp==NULL)  {  printf("Greška!");  return 0;  }  //format izlaza  fprintf(fp,"[");  for (i = 0; i < length; ++i) {  fprintf(fp,"%d, ", res[i]);  }  fprintf(fp,"%d]",res[length]);  fclose(fp);  //Racunanje potrebne memorije  //not sure if better way  storage =5\*sizeof(int)+4\*sizeof(int\*)+size\*3\*sizeof(int);  //Calculate required time  end = clock();  time\_spent = (double)(end - begin) / CLOCKS\_PER\_SEC;  printf("Time [s]: %f\n",time\_spent);  printf("Memory [B]: %d\n",storage);  return 0;  } |

## Python izvedba (Nikolina Očić)

|  |
| --- |
| import time  #Function that finds longest increasing subsequence  def longest\_increasing\_subsequence(input):  """  Algorithm is based on simple binary search  It processes each member from input array one by one  After processing member input[i], in auxiliary arrays M[]  and P[] appropriate values are stored:  M[j] - stores position(index) p of smallest value  from input array such that value input[p] is  ending value of increasing subsequence of  length j, where j<=p<=i (i is index of a value  currently in analysis)  P[p] - stores position of predecessor of member  input[i] which is located in longest  subsequence that ends with value input[i]  L - length of longest subsequence found at some point of  algorithm  """  n = len(input)  input = [None] + input  M = [None]\*(n+1)  P = [None]\*(n+1)  L = 0    for i in range(1,n+1):  if L == 0 or input[M[1]] >= input[i]:  j = 0  else:  lower = 1  higher = L+1  while lower < higher - 1:  middle = (lower + higher)/2  if input[M[middle]] < input[i]:  lower = middle  else :  higher = middle  j = lower    P[i] = M[j]  if j == L or input[i] < input[M[j+1]]:  M[j+1] = i  L = max(L,j+1)    """  Reading found members of longest increasing subsequence  backwards using arrays M[] and P[]  """    output = []  position = M[L]  while L > 0:  output.append(input[position])  position = P[position]  L -= 1    output.reverse()  return output  #Main function  if \_\_name\_\_ == '\_\_main\_\_':  f1 = open ('u.txt','r')  f2 = open ('izlaz.txt','w')    """  Reading input file as a string and transforming it into an  array of integers for further processing  """    str = f1.read()  array = [int(x) for x in str.split(',')]  f1.close()    """  Start measuring time required for running of algorithm  Call for algorithm function  """    start = time.clock()  lis = longest\_increasing\_subsequence(array)  end = time.clock()    """  Writing result into output file  """    f2.write('%s'%lis[0])  for i in range(1,len(lis)):  f2.write(', %s'%lis[i])  f2.close()    """  Print measured running time  Estimate and print used memory  """    print "Time[s]:%.3f " %(end-start)    from guppy import hpy  h = hpy()  print 'Memory[B]:%d' %h.heap().size |

## Java izvedba verzija (Ankica Gogić)

import java.io.BufferedReader;

import java.io.BufferedWriter;

import java.io.FileReader;

import java.io.FileWriter;

import java.io.IOException;

public class LongestIncreasingSubsequence{

//This is a standard version of binary search done iteratively

//The input is array A[] on which the search is made; help array M[]

// with indexes of last members of each sub array of length l, where l

// is in range of 0 to M.length()-1; variable position which indicates

// which member of array A[] to observe and variable length which

// indicates the length of currently longest found subsequence

static int binary\_search(int A[], int[] M, int position, int length)

{

// variable initialisation, x must be nonnegative number

int x = 0;

int y = length;

int middle;

// binary search is done within boundaries x and y

while (x <= y){

middle = (x+y)/2;

// comparing all last members of known sub sequences with

// current number on which the search is done

if (A[M[middle]]<A[position]){

x=middle+1;

}

else{

y = middle-1;

}

}

return y;

}

// A function that finds the longest sub sequence of given input array

private static int[] findLongestSubsequence(int[] inputArray){

// Initialising variables

int L = 0;

int j;

int[] M = new int[inputArray.length];

int[] P = new int[inputArray.length];

M[0]=0;

P[0]=-1;

// The main loop goes through all the elements of input array

for (int i=0; i<inputArray.length; i++){

// First the binary search is done to find where to put

// the new element

j = binary\_search(inputArray, M, i, L);

// For all situations but the first element inspection

// remember the position of the predecessor

if ( j !=-1){

P[i]=M[j];

}

// If the conditions are met, remember the new sub sequence

// and if necessary discard all existing sub sequences of

// the same length

if (j==L || (inputArray[i]<inputArray[M[j+1]])){

M[j+1]=i;

// Also remember the new largest length if necessary

if (j+1>L){

L = j+1;

}

}

}

// Make new array LIS in which the solution will be

int[] LIS = new int[L+1];

// Start reading backwards using help arrays P and M

int p = M[L];

for (int i=L; i>=0; i--){

LIS[i] = inputArray[p];

p = P[p];

}

return LIS;

}

// The main function

public static void main(String[] args) throws IOException{

// Start measuring time

long startTime = System.currentTimeMillis();

// Use string builder and buffer to read input file

StringBuilder stringBuilder;

// File opening

BufferedReader bufferedReader = new BufferedReader(new

FileReader("u.txt"));

try{ // File reading

stringBuilder = new StringBuilder();

String line = bufferedReader.readLine();

while (line != null){

stringBuilder.append(line);

stringBuilder.append(",");

line = bufferedReader.readLine();

}

}

finally{

bufferedReader.close();

}

// Input data transforming (String -> Integer)

String s = stringBuilder.toString();

String[] help = s.split(",");

int[] input = new int[help.length];

for (int i=0; i<help.length; i++){

if (help[i].length()>0){

input[i]=Integer.parseInt(help[i]);

}

}

// Call the function to find LIS

int[] subsequence = findLongestSubsequence(input);

// Print out the LIS

BufferedWriter outputWriter = null;

outputWriter = new BufferedWriter(new FileWriter("out.txt"));

for (int i = 0; i < subsequence.length; i++) {

outputWriter.write(subsequence[i]+", ");

}

outputWriter.flush();

outputWriter.close();

// Finish estimating time

long estimatedTime = System.currentTimeMillis() - startTime;

System.out.println("Time [s]: " + (float)estimatedTime/1000);

// Estimate used memory

Runtime runtime = Runtime.getRuntime();

runtime.gc();

long total = Runtime.getRuntime().totalMemory();

long free = Runtime.getRuntime().freeMemory();

long used = total - free;

System.out.println("Memory [B]: " + used);

}

}

1. MUM = **M**aximal**U**nique**M**atch, Mirjana Domazet – Lošo, Poravnavanje više slijedova odjednom, FER-ZPR, 6. predavanje, Bioinformatika, <http://www.fer.unizg.hr/_download/repository/Bioinformatika_-_6._predavanje.pdf> [↑](#footnote-ref-1)
2. <http://en.wikipedia.org/wiki/Diff> [↑](#footnote-ref-2)
3. <http://git.661346.n2.nabble.com/Bram-Cohen-speaks-up-about-patience-diff-td2277041.html> [↑](#footnote-ref-3)
4. Preuzeto sa <http://en.wikipedia.org/wiki/Longest_increasing_subsequence> [↑](#footnote-ref-4)
5. <http://nebc.nerc.ac.uk/tools/bio-linux> [↑](#footnote-ref-5)
6. <https://my.vmware.com/web/vmware/downloads> [↑](#footnote-ref-6)