Algoritmi



This work is licensed under a Creative Commons Attribution-NonCommercial-ShareAlike 3.0 Unported License

Podatkovne strukture

1.1 Binarno drevo

Binarno drevo

```
from math import *
     class Node:
         def __init__(self, val, 1 = None, r = None, parent = None):
    self.val, self.l, self.r, self.parent = val, 1, r, parent
         def insert(self, val):
              cmp = val-self.val
              if cmp < 0:
    if self.l is None: self.l = Node(val, parent = self)</pre>
 9
10
                   else:
                                          self.l.insert(val)
11
              elif cmp > 0:
13
                  if self.r is None: self.r = Node(val, parent = self)
                                          self.r.insert(val)
15
              else:
                   return
16
17
18
         def contains(self, val):
              cmp = val-self.val
              if cmp < 0:
if self.l is None: return False
20
21
22
                   else:
                                          return self.l.contains(val)
23
              elif cmp > 0:
24
                  if self.r is None: return False
25
                                          return self.r.contains(val)
26
27
28
                   return True
         def getRoot(self): return self if self.parent is None else self.parent.getRoot()
29
30
          def getDepth(self, d = 0):
32
              return max(
                   d if self.l is None else self.l.getDepth(d+1),
d if self.r is None else self.r.getDepth(d+1)
33
34
35
36
37
         def getElts(self, out = []):
              out.append(self.val)
              if not self.1 is None: self.1.getElts(out) if not self.r is None: self.r.getElts(out)
39
40
41
              return out
42
43
         def __str__(self):
44
45
                 ('_' if self.l is None else str(self.l)) +
46
47
                   str(self.val) +
                   ',' +
('_' if self.r is None else str(self.r)) +
')')
48
49
```

1.2 Ulomki

Ulomki

```
1 from fractions import Fraction
2 Fraction('3.1415926535897932').limit_denominator(1000)
```

Teorija stevil

2.1 Praštevila

Preprosti algoritem za preverjanje praštevilskosti

2.2 Največji skupni delitelj in najmanjši skupni večkratnik

2.2.1 Evklidov algoritem

Evklidov algoritem za iskanje največjega skupnega delitelja

```
1  def gcd(a,b):
2     while b: a,b = b,a%b
3     return a
4
5  def lcm(a,b):
6     return a*b / gcd(a,b)
```

2.3 Fibonaccijevo zaporedje

Algoritem za izračun n-tega števila Fibonaccijevega zaporedja

```
memo = \{0:0, 1:1\}
    def fib(n):
         if not n in memo:
    memo[n] = fib(n-1) + fib(n-2)
4
5
6
         return memo[n]
8
    #red k
    memok = \{\}
10
    def fib(n,k):
         if not k in memok:
    memok[k] = dict(zip(range(k), [0]*(k-1)+[1]))
11
12
13
         if not n in memok[k]:
14
             memok[k][n] = sum([fib(n-i-1, k) for i in range(k)])
```

Iskalni algoritmi

3.1 Binarno iskanje

Algoritem binarnega iskanja oz. bisekcije v urejeni tabeli

```
from bisect import bisect_left

def binary_search(a, x, lo=0, hi=None):
    hi = hi if hi is not None else len(a)
    pos = bisect_left(a,x,lo,hi)
    return (pos if pos != hi and a[pos] == x else -1)
```

Poglavje 4

Grafi

Graf formalno podamo kot dvojček vozliščV in povezav E med vozlišči: $G = \langle V, E \rangle$. Navadno uporabimo enega od naslednjih zapisov grafov:

- Seznam sosednosti za vsako vozlišče hranimo seznam povezanih vozlišč (omogoča hrambo dodatnih podatkov v vozliščih)
- **Seznam pojavnosti** za vsako vozlišče hranimo seznam njegovih povezav in za vsako povezavo njen seznam vozlišč (omogoča hrambo dodatnih podatkov v vozliščih in na povezavah)
- Matrika sosednosti kvadratna matrika vozlišč, kjer $M_{i,j} \neq 0$ pomeni povezavo med vozliščema v_i in v_j . (omogoča hrambo ene vrednosti na povezavah)
- Matrika pojavnosti matrika vozlišč, kjer $M_{i,j} \neq 0$ pomeni da ima vozlišče v_i povezavo e_j . (omogoča hrambo ene vrednosti na obeh koncih povezave)

4.1 Eulerjev in Hamiltonov graf

4.1.1 Eulerjev graf

Graf je Eulerjev, kadar vsebuje Eulerjev cikel – tak sprehod, ki vsako povezavo uporabi natanko enkrat in se na koncu vrne v izhodišče.

Psevdokoda Fleuryjevega algoritma za iskanje Eulerjevega cikla

```
0 izberi začetno vozlišče
```

```
1 prečkaj poljubno povezavo in jo odstrani (tu most prečkamo le če ni boljše izbire)
2 če je bil odstranjen most, odstrani vse točke ki so ostale izolirane
3 če je še kaka povezava, pojdi na 1
4 sicer zaključi algoritem.
```

4.1.2 Hamiltonov graf

Graf je Hamiltonov, kadar vsebuje Hamiltonov cikel – tak sprehod, ki vsako vozlišče obišče natanko enkrat in se na koncu vrne v izhodišče.

4.2 Iskanje maksimalnega pretoka skozi graf

Psevdokoda Ford-Fulkersonovega algoritma za iskanje maksimalnega pretoka skozi graf

```
0 vse pretoke nastavi na 0
1 označi izvorno vozliče
2 iz označenih vzemi poljubno vozlišče in ga zaznamuj kot obiskanega
3 označi vse neobiskane sosede do katerih obstaja nezasičena povezava
4 če je povečanje(ali zmanjšanje) toka po povezavi po kateri smo prišli v trenutno vozlišče ←
manjše od shranjenega, ga shrani
5 če obstajajo označena vozlišča in ponor še ni označen, pojdi na 2
6 če je ponor označen, pojdi po poti od ponora nazaj, popravi pretoke s shranjenim; pojdi na 1
7 če ni več označenih vozlišč, zaključi algoritem.
```

4.3 Topološko urejanje

Psevdokoda algoritma za topološko urejanje grafa

```
0 naredi delovno kopijo grafa
1 poišči vozlišče brez vhodnih povezav
2 če takega vozlišča ni, zaključi algoritem z napako. (odkrili smo cikel)
3 sicer vozlišče označi z naslednjo oznako in ga odstrani iz grafa
4 če obstaja še kako vozlišče, pojdi na 1
5 sicer prenesi oznake na prvotni graf in zaključi algoritem.
```

4.4 Iskanje najcenejših poti

4.4.1 Dijsktrov algoritem

Psevdokoda Dijkstovega algoritma za iskanje najcenejših poti

```
0 izberi začetno vozlišče, označi ga kot obiskanjega in nastavi njegovo trenutno razdaljo na 0
1 ostala vozlišča označi kot neobiskana, nastavi trenutne razdalje na neskončno in jih dodaj v ↔
vrsto neobiskanih
2 izračunaj dolžine poti od izbranega vozlišča do neobiskanih sosedov
3 če je dobljena dolžina do soseda kje manjša od že znane, jo shrani
4 izbrano vozlišče označi kot obiskano in ga odstrani iz vrste neobiskanih (razdalja do tu je ↔
že minimalna)
5 če vrsta neobiskanih ni prazna, izberi vozlišče z najmanjšo trenutno razdaljo in pojdi na 3
6 sicer zaključi algoritem.
```

Random stuff

5.1 Reševanje enačb

Algoritem za reševanje linearnih enačb