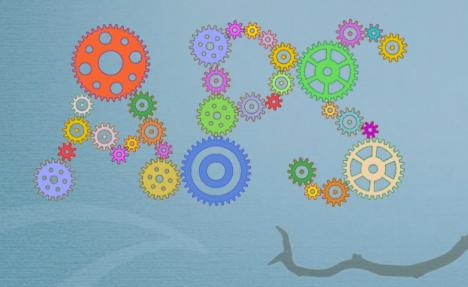
Algoritmi in podatkovne strukture 1

Visokošolski strokovni študij Računalništvo in informatika

Algoritmi in problemi



Jurij Mihelič, UniLj, FRI

Algoritmi

- Izvor izraza
 - al-Khwārizmī → al-gwaritmi → algoritmi

Sem Muhammad ibn Mūsā al-Khwārizmī Perzijski matematik iz 9. stoletja.

Opisal sem algoritme za seštevanje, množenje, deljenje, kvadratni koren, izračun decimalk π, itd. števil v Arabskem (Indijskem) zapisu.



Algoritmi

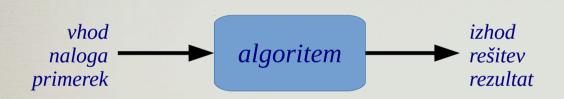
- Algoritem je
 - jasen in nedvoumen
 - razumljiv in razumljiv na samo en način
 - mehaničen postopek
 - izvajanje postopka ne zahteva genialnosti,
 - ki za dani **vhod**
 - vrne ustrezen izhod.





Algoritmi

- Algoritem je
 - jasen in nedvoumen mehaničen postopek
 - za reševanje *računskega problema*.



Računskí problem je več kot le računanje 19 + 23

- Kaj je računski problem?
- Kaj pomeni rešiti ga?

Računski problemi

- Rešiti računski problem pomeni,
 - za vse možne naloge problema
 - znati poiskati ustrezno rešitev.

Computational problem

- Računski problem
 - splošno in natančno opisuje želeni odnos
 - med *nalogami* in
 - njihovimi rešitvami.

Računski problemi

- Vrste računskih problemov
 - odločitveni rešitev je oblike da/ne
 - preštevalni rešitev je število
 - naštevalni rešitev je seznam
 - iskalni rešitev je iskani objekt
 - optimizacijski iskanje najboljše rešitve
 - kriterijski iščemo le vrednost rešitve
 - konstrukcijski rešitev želimo konstruirati
 - itd.

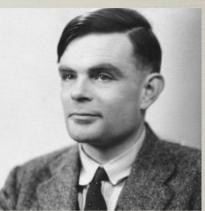


Računski problemi

- Formalna definicija računskega problema
 - množica vseh parov
 - naloga problema
 - in njena rešitev



- Turingov stroj, ..., programski jeziki



Alan Turing, 1912 - 1954

- Church-Turingova teza
 - S Turingovim strojem se da izračunati vse, kar se sploh da izračunati.

- Kako snovati algoritme?
- Predpogoj
 - dobro razumevanje problema
- Cilj
 - opis algoritma
- Kriteriji
 - učinkovitost
 - preprostost
 - implementabilnost



Zapísal sem Evklídov algorítem za največjí skupní delítelj dveh števíl.

- Kako snovati algoritme?
 - Snovanje algoritmov je umetnost
 - TAOCP, Donald Knuth
 - Kdor hoče dobro pisati, mora veliko brati.
 - How to solve it?, George Polya
 - 1. Razumevanje problema
 - 2. Izdelava načrta
 - 3. Sledenje načrtu
 - 4. Pogled nazaj

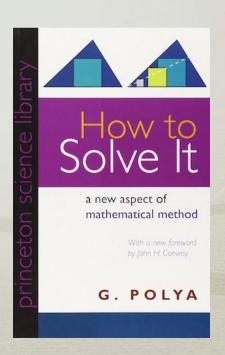
THE CLASSIC WORK NEWLY UPDATED AND REVISED

The Art of Computer Programming

VOLUME 1

Fundamental Algorithms Third Edition

DONALD E. KNUTH



- Metode snovanja algoritmov
 - groba sila (brute force) in izčrpno preiskovanje (exhaustive search)
 - sestopanje (backtracking)
 - razveji in omeji (branch & bound)
 - požrešno (greedy)
 - deli in vladaj (divide & conquer)
 - zmanjšaj in vladaj (reduce & conquer)
 - pretvori in vladaj (transform & conquer)
 - dinamično programiranje (dynamic programming)
 - linearno programiranje (linear programming)

Več o metodah v nadaljevanju.

- Opisni jeziki
 - naravni jezik
 - diagrami poteka
 - psevdokoda
 - programski jezik
 - strojna koda
 - itd.

- Naravni jezik
 - nejasnost
 - dvoumnost
 - primeren za opis ideje

Prepisovalcí bodo javno obešení na oglasní deskí.

Dvojiško iskanje elementa v urejeni tabeli

izvedemo tako, da s primerjavo iskanega elementa s sredinskim elementom tabele ugotovimo ali je iskani element v levi ali desni polovici. Nato gremo iskat element v ustrezni del tabele.

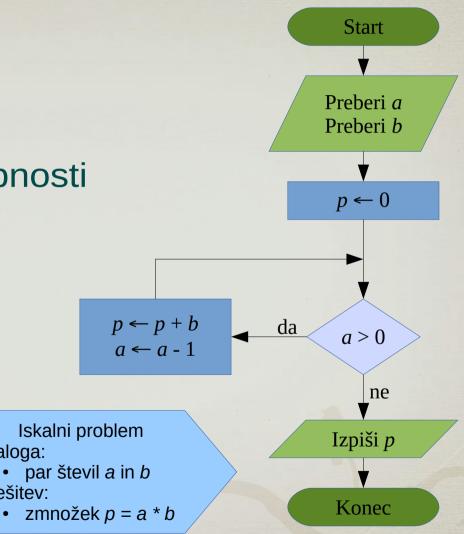
Odločitveni ali iskalni problem Naloga:

- urejena tabela elementov Rešitev:
 - odgovor da/ne
 - indeks iskanega elementa

Naloga:

Rešitev:

- Diagram poteka
 - grafični prikaz
 - globalen pogled
 - okoren opis podrobnosti



- Psevdokoda
 - prenosljivost?
 - človek/človek

 - človek/stroj, stroj/stroj
 - poljubna natančnost opisa
 - uporaba matematičnih formul

Glej tudi: http://en.wikipedia.org/wiki/Sieve_of_Eratosthenes

Naj bo L seznam celih števil od 2 do N Ponavliai

Naj bo X prvi neobdelani element v seznamu L Izpiši X

Iz seznama odstrani vse večkratnike X

Dokler je X manjši od N

Iskalni problem Naloga:

• par števil a in b Rešitev:

• zmnožek p = a * b

preberi a in b $D \leftarrow 0$ while a > 0 do $p \leftarrow p + b$ $a \leftarrow a - 1$ endwhile izpiši p

Iskalni problem Naloga:

število N

Rešitev:

seznam praštevil

- Programski jezik
 - realnost
 - ogromna izbira
 - algoritem lahko dejansko izvedemo

```
int gcd(int a, int b) {
   if (b == 0) return a;
   return gcd(b, a % b);
}
```

```
Iskalni problem
.text
.global pgcd
                             Naloga:

    par števil a in b

                             Rešitev:
pgcd:

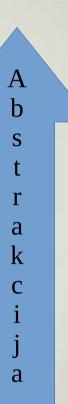
    število g - gcd

     push
              %ebp
              %esp, %ebp
    mov
              8(%ebp), %eax
    mov
              12(%ebp), %ecx
    mov
    push
              %edx
.loop:
              $0, %ecx
     cmp
    jе
              .end
              %edx, %edx
    xor
    div
              %ecx
              %ecx, %eax
    mov
              %edx, %ecx
    mov
              .loop
     jmp
.end:
              %edx
     pop
    leave
     ret
```

```
gcd a 0 = a
gcd a b = gcd b (a `rem` b)
```

```
: gcd ( a b -- c )
      [ abs ] [ [ nip ] [ mod ] 2bi gcd ] if-zero ;
```

- Semantični prepadi
 - ideja algoritma
 - snovanje, metode snovanja
 - opis algoritma (algoritem)
 - programiranje, implementacija
 - izvorna koda
 - prevajanje / tolmačenje
 - strojna koda
 - izvajanje
 - proces



- Programiranje 1, 2, in 3 itd.
 - branje vhoda in izpis izhoda
 - aritmetične in logične operacije
 - nizi in tabele (polja, array)
 - odločitveni stavki
 - iteracija oz. zanke

Rekurzija

- funkcija kliče samo sebe (lahko posredno)
- podprta v večini jezikov (potrebuje sklad)
- ustavljanje rekurzije
- repna rekurzija

```
fun fib(n) is
   if n == 0 then return 0
   if n == 1 then return 1
   return fib(n - 1) + fib(n - 2)
```

```
fun produkt(a, b) is
    if a == 0 then return 0
    return b + produkt(a - 1, b)
end
```

```
fun hanoi(n, a, b, c) is
   if n == 0 then return
   hanoi(n-1, a, c, b)
   a -> b
   hanoi(n-1, c, b, a)
```

- Rekurzija
 - repna rekurzija (tail recursion)

```
int gcd(int a, int b) {
   if (b == 0) return a;
   return gcd(b, a % b);
}
```



```
int gcd(int a, int b) {
    while (b > 0) {
        int c = a % b;
        a = b;
        b = c;
    }
    return a;
}
```

- Razhroščevanje kode
 - printf metoda
 - sledenje programu (trace)
 - prekinitvena točka (breakpoint)
 - opazovanje (watch)
- Profiliranje in instrumentacija kode
 - ugotavljanje, koliko časa/pomnilnika/itd. porabijo posamezni deli programa
 - programu dodamo ukaze za merjenje

- Izvajanje programa
 - prevajanje izvorne kode v strojno kodo
 - interpretiranje izvorne kode
- Izvedba algoritma
 - program zaženemo na ustreznem računalniku
 - izvajanje eksperimentov
 - znanstvena metoda: hipoteza
 - eksperimentalno ovrednotenje algoritma

Sled algoritma

- Sled algoritma
 - izpis podatkov tekom izvajanja, npr.:
 - spremenljivke, podatkovne strukture
 - št. korakov, globina rekurzije, itd.
- Izvajanje
 - simuliranje na papir
 - dejansko z računalnikom



Sled algoritma

Evklidov algoritem

```
int gcd(int a, int b) {
   if (b == 0) return a;
   return gcd(b, a % b);
}
```

```
gcd(264, 72)

# a b q r
0 264 72 3 48
1 72 48 1 24
2 48 24 2 0 gcd(264, 72) =
gcd(72, 48) =
gcd(48, 24) =
gcd(24, 0) = 24
```

Sled algoritma

Eratostenovo sito

Naj bo L seznam celih števil od 2 do N Ponavljaj

Naj bo X prvi neobdelani element v seznamu L Izpiši X

Iz seznama odstrani vse večkratnike *X* Dokler je *X* manjši od *N*





Eratostenovo sito za n = 30

#	iz	zbrani X in seznam L																										
1	2	3	4 5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
2		3	5	5	7		9		11		13		15		17		19		21		23		25		27		29	
3			5	,	7				11		13				17		19				23		25				29	
4					7				11		13				17		19				23						29	
5									11		13				17		19				23						29	
6											13				17		19				23						29	
7															17		19				23						29	
8																	19				23						29	
9																					23						29	
10																											29	
11																												

- Pravilnost algoritmov
 - Ali algoritem res dela tisto, kar mislimo, da dela?
 - glede na neko specifikacijo
- Delna pravilnost
 - vrne pravilno rešitev, kadar jo vrne
 - lahko se zacikla
- Totalna pravilnost
 - ustavljivost
 - se za vse vhode *ustavi*

- Dokazovanje pravilnosti
 - intuitivno razumevanje
 - preverjanje s testnimi primeri
 - formalni dokaz pravilnosti
 - avtomatsko formalno preverjanje



- Intuitivno razumevanje
 - vpogled v algoritem
 - nepopolno, subjektivno
 - podvrženo človeškim zmotam
 - sled algoritma je lahko v pomoč

Množenje s prištevanjem?

```
Preberi x in y
p \leftarrow 0
do
p \leftarrow p - y
x \leftarrow x + 1
while x > 0
Izpiši p
```

- Testni primeri
 - pravilnost pokažemo le za testne primere
 - lažje pokazati nepravilnost kot pravilnost
 - dober nabor testnih primerov
 - večja zanesljivost testiranja
 - uporaba robnih primerov
 - potrebna po izvajanju algoritma:
 - preverjanje sledi in izhoda
 - simulacija na papir / dejansko izvajanje
 - popolno testiranje je praktično nemogoče
 - nepopolnost in neobvladljivost
 - praktično nemogoče preveriti vseh možne vhode

- Testni primeri
 - zgled: največji skupni delitelj

```
int gcd(int a, int b) {
   if (b == 0) return a;
   return gcd(b, a % b);
}
```

Kolíko let bí trajalo testíranje, če vsako sekundo preízkusímo mílíjardo (10º) vhodov?

- razumevanje problema
 - kaj je vhod?
 - koliko je različnih vhodov?

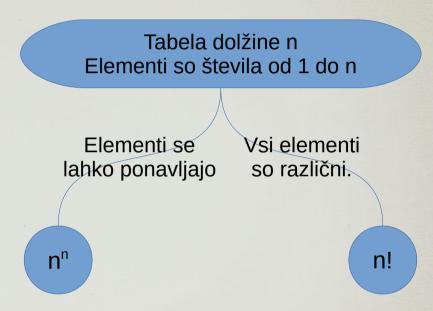
Vhod: dve 32-bitni števili

$$2^{32} \cdot 2^{32} = 2^{64} \approx 1.8 \cdot 10^{19}$$

- Testni primeri
 - zgled: urejanja seznama

Navadno izbiranje

```
fun selectionSort(a) is
    for i = 0 to n - 2 do
        m = i
        for j = i + 1 to n - 1 do
            if a[j] < a[m] then m = j
            swap(a, i, m)
    endfor
end</pre>
```



- Formalni dokaz pravilnosti
 - zanesljivost pravilnosti
 - zahtevnost dokazovanja
 - dokaz je lahko daljši kot algoritem
 - uporaba matematike
 - vsak »resen« algoritem mora imeti formalen dokaz pravilnosti



- Formalni dokaz pravilnosti
 - indukcija
 - metoda za dokazovanje neke trditve za vse n
 - po velikosti vhoda, po strukturi vhoda
 - hipoteza
 - trditev, ki jo želimo dokazati
 - induktivna predpostavka
 - predpostavka, da trditev velja za n
 - osnovni primer
 - dokaz trditve za nek majhen primer, npr. n=0
 - induktivni korak
 - iz majhnega primera na večjega, npr. $n \rightarrow n+1$

- Formalni dokaz pravilnosti
 - primer

Iskanje maksimuma v tabeli

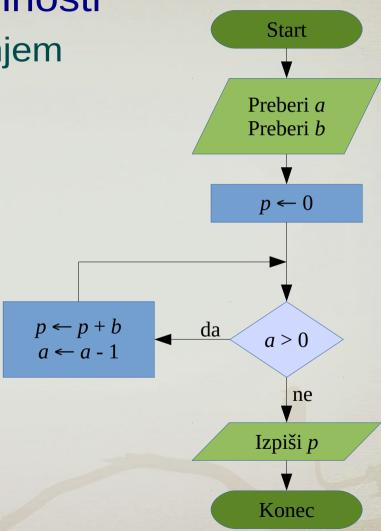
```
max = a[0]
for i = 1 until n do
    if a[i] > max then max = a[i]
```

until n = to n-1

- dokaz pravilnosti
 - zančna invarianta
 - indukcija po dolžini tabele

Formalni dokaz pravilnosti

množenje s prištevanjem



- Formalni dokaz pravilnosti
 - Evklidov algoritem
 - Neposredno uporabimo izrek
 - $gcd(a, b) = gcd(a \mod b, b)$

fun gcd(a, b) is
 if b == 0 then return a
 return gcd(b, a % b)

Pravilnost Evklidovega algoritma sledi iz izreka.

- Avtomatsko formalno preverjanje
 - temelji na klasičnem formalnem dokazovanju
 - zahtevnost programiranja
 - dokaz pravilnost preko tipov
 - s tipi je moč računati
 - Curry-Howardova enakovrednost
 - tipi so izjave
 - programi so dokazi

```
module Stack
%default total
data Stack: List a -> Type where
  StNil: Stack Nil {a}
  StCons: \{xs : List \ a\} \rightarrow (x : a) \rightarrow Stack \ xs \rightarrow Stack \ (x :: xs)
drop : \{x : a\} \rightarrow \{xs : List a\} \rightarrow Stack (x :: xs) \rightarrow Stack xs
drop (StCons y ys) = ys
peek : \{x : a\} -> \{xs : List a\} -> Stack (x :: xs) -> (y : a ** y = x)
peek (StCons y ys) = (y ** refl)
pop : \{x : a\} -> \{xs : List a\} -> Stack (x :: xs) -> (p : (a, Stack xs) ** (fst p) = x)
pop (StCons y ys) = ((y, ys) ** refl)
push: \{xs : List a\} \rightarrow (x : a) \rightarrow Stack xs \rightarrow Stack (x :: xs)
push x xs = StCons x xs
dup : \{x : a\} \rightarrow \{xs : List a\} \rightarrow Stack (x :: xs) \rightarrow Stack (x :: x :: xs)
dup (StCons y ys) = StCons y (StCons y ys)
swap : \{x : a\} \rightarrow \{z : a\} \rightarrow \{xs : List a\} \rightarrow Stack (x :: z :: xs) \rightarrow Stack (z :: x :: xs)
swap (StCons y (StCons w ws)) = (StCons w (StCons y ws))
isEmpty: {1 : List a} -> Stack 1 -> Bool
isEmpty StNil = True
isEmpty (StCons x y) = False
Vir: Blaž Repas, Preverjanje pravilnosti programov z odvisnimi tipi v programskem jeziku Idris
```

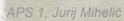


Zahtevnost algoritmov

- Zahtevnost algoritmov
 - Analiza algoritmov, teorija algoritmov
 - Katere vire potrebuje algoritem?
 - Koliko virov algoritem potrebuje?
 - Viri:
 - realni čas, št. korakov, št. operacij, poraba pomnilnika, št. odprtih datotek, poraba električne energije, itd.
 - Porabo virov navadno le ocenimo.
 - Ocena temelji na modelu računanja.

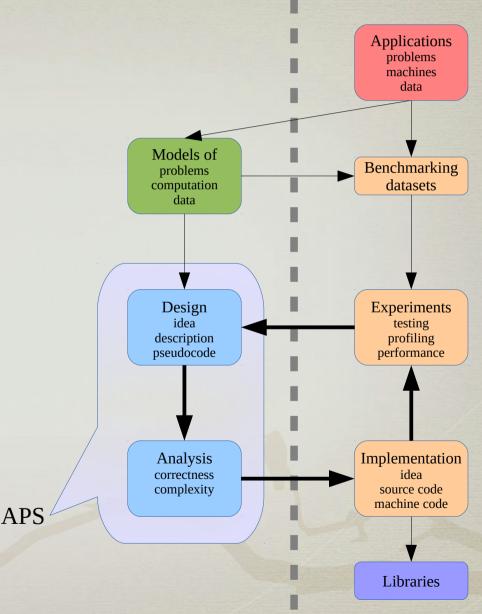






Algoritmika

- Veda o algoritmih
- Področja
 - Teorija algoritmov
 - Analiza algoritmov
 - Računska zahtevnost
 - Izračunljivost
 - Inženiring algoritmov
 - Inženiring programov
 - itd.



Povzetek

- Algoritem, računski problem
 - naloga, rešitev, vrste problemov
- Snovanje algoritmov
 - opis algoritma, metode snovanja
- Sled algoritma
- Pravilnost algoritmov
 - intuitivno, testiranje, formalno, avtomatsko
- Zahtevnost algoritmov
 - analiza zahtevnosti
- Implementacija algoritmov
 - rekurzija, eksperimenti