Stekovi

© Goodrich, Tamassia, Goldwasser

Katedra za informatiku, Fakultet tehničkih nauka, Univerzitet u Novom Sadu $2019. \label{eq:2019}$

Stekovi 1 / 24

Apstraktni tipovi podataka

- ATP je apstrakcija strukture podataka
- ATP definiše
 - podatke koji se čuvaju
 - operacije nad podacima
 - uslovi kada dolazi do greške
- primer: ADT koji modeluje sistem za trgovinu akcijama
 - podaci: kupi/prodaj narudžbe
 - operacije:
 - order buy(stock, shares, price)
 - order sell(stock, shares, price)
 - void cancel(order)
 - greške:
 - nepostojeće akcije
 - otkazivanje narudžbe

Stekovi 2 / 24

Stek ATP

- stek (stack) ATP čuva proizvoljne objekte
- ubacivanje i uklanjanje poštuje LIFO (last-in-first-out) princip
- primer: PEZ bombone :)
- glavne operacije:
 - push(object): dodaje element na vrh steka
 - object pop(): skida element sa vrha steka
- dodatne operacije:
 - object top(): vraća najviši element bez skidanja
 - integer len(): vraća broj elemenata na steku
 - boolean is_empty(): vraća True ako je stek prazan



Stekovi 3 / 24

Primer operacija nad stekom

operacija	rezultat	sadržaj steka
S.push(5)	_	[5]
S.push(3)	_	[5,3]
len(S)	2	[5,3]
S.pop()	3	[5]
S.is_empty()	False	[5]
S.pop()	5	[]
S.is_empty()	True	[]
S.pop()	greška	[]
S.push(7)	_	[7]
S.push(9)	_	[7,9]
S.top()	9	[7,9]
S.push(4)	_	[7,9,4]
len(S)	3	[7,9,4]
S.pop()	4	[7,9]
S.push(6)	_	[7,9,6]
S.push(8)	_	[7,9,6,8]
S.pop()	8	[7,9,6]

Stekovi 4 / 24

Primene steka

- neposredne primene
 - istorija poseta stranicama u web čitaču
 - undo sekvenca u tekst editoru
 - lanac rekurzivnih poziva u programu
- indirektne primene
 - pomoćna struktura podataka za mnoge algoritme
 - komponenta u okviru drugih struktura podataka

Stekovi 5 / 2

Stek pomoću niza

- implementiraćemo stek pomoću niza
- dodajemo elemente s leva u desno
- posebna promenljiva čuva indeks poslednjeg elementa



Stekovi 6 / 24

Stek pomoću niza 2

- ako se niz popuni...
- nova operacija push mora da proširi niz i iskopira sve elemente



Stekovi 7 / 24

Performanse steka

- ullet neka je n broj elemenata na steku
- prostor u memoriji je O(n)
- svaka operacija je O(1) (amortizovano za push)

Stekovi 8 / 24

Implementacija steka u Pythonu

```
class ArrayStack:
  def init (self):
    self. data = []
  def len (self):
   return len(self. data)
  def is empty(self):
   return len(self. data) == 0
  def push(self, e):
    self. data.append(e)
  def top(self):
    if self.is empty():
      raise Empty('stack is empty')
   return self. data[-1]
  def pop(self):
    if self.is empty():
      raise Empty('stack is empty')
   return self._data.pop()
```

Stekovi 9 / 24

Primer: uparivanje zagrada

```
svako (, {, [ mora biti upareno sa ), }, ]
ispravno: ()(()){([()])}
ispravno: ((())(()){([()])}
neispravno: )(()){([()])}
neispravno: ({[])}
neispravno: (
```

Stekovi 10 / 24

Primer: uparivanje zagrada

```
ParenMatch(X, n)
Input: niz X od n tokena, koji mogu biti zagrada, promenljiva,
  aritmetički operator ili broj
Output: True akko su zagrade ispravno napisane
  Neka je S prazan stek
  for i \leftarrow 0 to n-1 do
    if X[i] je otvorena zagrada then
       S.\mathsf{push}(X[i])
    else if X[i] je zatvorena zagrada then
       if S je prazan then
         return False {nema odgovarajuće otvorene zagrade}
       if S.pop() ne odgovara vrsti zagrade od X[i] then
         return False {pogrešna vrsta zagrade}
  if S je prazan then
    return True {svi simboli su u korektnom redosledu}
  else
    return False {neki simboli nemaju svoj par}
```

Stekovi 11 / 24

Primer: uparivanje zagrada

```
def is_matched(expr):
  """Vraća True ako se sve zagrade podudaraju."""
 lefty = '({[' # otvorene zagrade
 righty = ')}]'  # zatvorene zagrade
 S = ArrayStack()
 for c in expr:
   if c in lefty:
     S.push(c)
                         # stavi zagradu na stek
   elif c in righty:
     if S.is empty():
       return False # nema sa čime da se upari
     if righty.index(c) != lefty.index(S.pop())
       return False # pogrešna zagrada
 return S.is empty() # da li su svi simboli upareni?
```

Stekovi 12 / 24

Primer: uparivanje HTML tagova

- svako <x> mora biti upareno sa </x>
- i pravilno ugnježdeno:
 - <x><y>...</y></x> je OK
 - <x><y>...</x></y> nije OK

```
<body>
<center>
<h1> The Little Boat </h1>
</center>
 The storm tossed the little
boat like a cheap sneaker in an
old washing machine. The three
drunken fishermen were used to
such treatment, of course, but
not the tree salesman, who even as
a stowaway now felt that he
had overpaid for the voyage. 
<0|>
Will the salesman die? 
What color is the boat? 
And what about Naomi? 
</body>
```

The Little Boat

The storm tossed the little boat like a cheap sneaker in an old washing machine. The three drunken fishermen were used to such treatment, of course, but not the tree salesman, who even as a stowaway now felt that he had overpaid for the voyage.

- 1 Will the salesman die?
- 2. What color is the boat?
- 3 And what about Naomi?

Stekovi 13 / 24

Primer: uparivanje HTML tagova

```
def is_matched_html(raw):
  """Vraća True ako se HTML tagovi podudaraju."""
  S = ArrayStack()
  j = raw.find('<')</pre>
                                # nađi prvi '<'
  while j != -1:
   k = raw.find('>', j+1) # nađi sledeći '>'
    if k == -1:
     return False
                             # neispravan tag
    tag = raw[j+1:k]
                           # odbaci < >
    if not tag.startswith('/'): # ovo je otvarajući tag
      S.push(tag)
    else:
                                # ovo je zatvarajući tag
      if S.is empty():
       return False
                                # nema svog para
      if tag[1:] != S.pop():
       return False
                                # nije odgovarajući par
    j = raw.find('<', k+1)  # nađi sledeći '<'
  return S.is_empty()
                                # svi otvarajući tagovi upareni?
```

Stekovi 14 / 24

•
$$14 - 3 * 2 + 7 = (14 - (3 * 2)) + 7$$

- prioritet operatora
 - * je starije od +/-
- asocijativnost
 - operatori istog prioriteta izračunavaju se s leva u desno
- ideja:
 - stavi svaki operator na stek, ali prvo skini sa steka i izračunaj sve operacije višeg ili jednakog prioriteta

Stekovi 15 / 24

- biće dva steka:
 - ops čuva operatore
 - vals čuva vrednosti
 - koristićemo \$ kao oznaku "kraja ulaza" sa najmanjim prioritetom

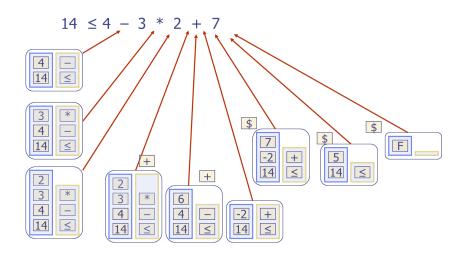
Stekovi 16 / 24

```
\begin{split} & \mathsf{doOp}() \\ & x \leftarrow vals.\mathsf{pop}() \\ & y \leftarrow vals.\mathsf{pop}() \\ & op \leftarrow ops.\mathsf{pop}() \\ & vals.\mathsf{push}(y \ \mathsf{op} \ x) \end{split} & \mathsf{repeatOps}(\mathsf{refOp}) \\ & \mathsf{while} \ vals.\mathsf{size}() > 1 \ \land \ \mathsf{prec}(refOp) \leq \mathsf{prec}(ops.\mathsf{top}()) \ \mathsf{do} \\ & \mathsf{doOp}() \end{split}
```

Stekovi 17 / 24

```
EvalExpr()
Input: lista tokena koja predstavlja aritmetički izraz
Output: vrednost izraza
  while ima novi token z do
    if z je broj then
       vals.push(z)
    else
       repeatOps(z)
       ops.push(z)
  repeatOps($)
  return vals.top()
```

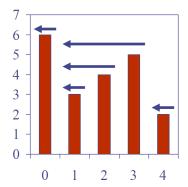
Stekovi 18 / 24



Stekovi 19 / 24

Primer: izračunavanje raspona

- za dati niz X, raspon S[i] od X[i] najveći broj susednih elemenata X[j] koji neposredno prethode X[i] takvi da je $X[j] \leq X[i]$
- primene u finansijskoj analizi



6	3	4	5	2
1	1	2	3	1

Stekovi 20 / 24

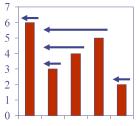
Kvadratni algoritam

```
spans1(x,n)
Input: niz X od n celih brojeva
Output: niz S sa rasponima od X
   S \leftarrow \text{novi niz od } n \text{ celih brojeva}
  for i \leftarrow 0 to n-1 do
     s \leftarrow 1
     while s \leq i \wedge X[i-s] \leq X[i] do
         s \leftarrow s + 1
     S[i] \leftarrow s
      return S
```

Stekovi 21 / 24

Izračunavanje raspona pomoću steka

- na steku čuvamo indekse elemenata koji su vidljivi kada "gledamo unazad"
- skeniramo niz s leva u desno
- neka je i tekući indeks
- \bullet skidamo indekse sa steka sve dok ne nađemo indeks j takav da je X[i] < X[j]
- ullet računamo $S[i] \leftarrow i-j$
- ullet stavimo x na stek



\boldsymbol{X}	6	3	4	5	2
S	1	1	2	3	1

Stekovi 22 / 24

Linearni algoritam

```
spans2(x,n)
Input: niz X od n celih brojeva
Output: niz S sa rasponima od X
   S \leftarrow \text{novi niz od } n \text{ celih brojeva}
   A \leftarrow \text{novi prazan stek}
   for i \leftarrow 0 to n-1 do
      while \neg A is empty() \land X[A].top()]< X[i] do
         A.\mathsf{pop}()
      if A.is_empty() then
         S[i] \leftarrow i+1
      else
         S[i] \leftarrow i - A.\mathsf{top}()
      A.\mathsf{push}(i)
   return S
```

Stekovi 23 / 24

Linearni algoritam

- svaki indeks u nizu...
- ...je stavljen na stek tačno jednom
- ...je skinut sa steka najviše jednom
- naredbe u while petlji su izvršene najviše n puta
- algoritam radi u O(n) vremenu

Stekovi 24 / 24