Nizovi Slajdovi sa predavanja¹

© Goodrich, Tamassia, Goldwasser

Katedra za informatiku, Fakultet tehničkih nauka, Univerzitet u Novom Sadu

2022.

¹Po uzoru na materijale sa: https://github.com/mbranko/asp-slajdovi

Python i nizovi

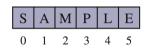
- Python ima ugrađene tipove list, tuple i str
- svaki od ovih tipova omogućava pristup elementima po indeksu, npr. A[i]
- svaki od ovih tipova interno koristi **niz** za skladištenje podataka
- niz je skup susednih memorijskih lokacija koje mogu biti adresirane pomoću sukscesivnih indeksa koji počinju od 0



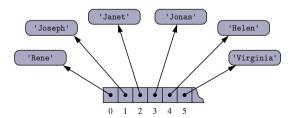
Nizovi 2 / 15

Nizovi karaktera / nizovi referenci na objekte

• niz može da čuva primitivne elemente, na primer karaktere, predstavljajući kompaktni niz



• niz može čuvati i reference na objekte



3 / 15 Nizovi

Kompaktni nizovi

- podrška za rad sa kompaktnim nizovima nalazi se u modulu array
- ovaj modul definiše klasu array koja predstavlja kompaktni niz za primitivne tipove podataka
- konstruktor za array kao prvi parametar očekuje slovo koje označava tip elemenata

```
primes = array('i', [2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19])
```

Nizovi 4 / 15

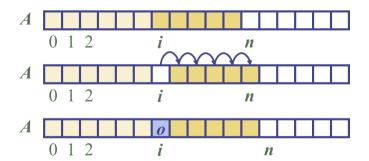
Tipovi elemenata za array

• klasa array prepoznaje sledeće oznake tipa elemenata

kod	tip podatka	veličina
'c'	char	1
'b'	signed char	1
'B'	unsigned char	1
'u'	Unicode char	2
'h'	signed short int	2
'H'	unsigned short int	2
'i'	signed int	2
'I'	unsigned int	2
'1'	signed long	4
'L'	unsigned long	4
'f'	float	4
'd'	double	8

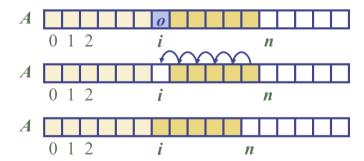
Nizovi

- u operaciji $\operatorname{add}(i, o)$ treba napraviti mesta za novi element pomeranjem n i elemenata $A[i], \ldots, A[n-1]$ u desno za jedno mesto
- u najgorem slučaju (i = 0) za ovo je potrebno O(n) vreme



Nizovi 6 / 15

- u operaciji remove(i) treba popuniti rupu na mestu elementa koji se uklanja pomeranjem n-i-1 elemenata $A[i+1], \ldots, A[n-1]$ u levo za jedno mesto
- u najgorem slučaju (i = 0) za ovo je potrebno O(n) vreme



Nizovi 7 / 15

Performanse niza

- šta je zaista najgori slučaj kod dodavanja?
 - niz popunjen do kraja
 - zauzmemo novi (veći) niz u memoriji
 - prepišemo sve podatke iz starog niza
 - odbacimo stari niz
- moramo unapred znati veličinu niza!

Nizovi 8 / 15

Strategije za proširenje niza

- koliko velik treba da bude novi niz prilikom proširenja?
 - inkrementalna strategija: novi niz će biti duži za neko konstantno c
 - strategija dupliranja: novi niz će biti duplo duži od prethodnog

Nizovi 9 / 15

- poredimo strategije analizirajući ukupno vreme T(n) potrebno za obavljanje n operacija ubacivanja
- krećemo od niza dužine 1
- ullet amortizovano vreme add operacije: prosečno vreme potrebno za operaciju za niz od n operacija, T(n)/n

Nizovi 10 / 15

Poređenje strategija: inkrementalna vs. dupliranje

- inkrementalna
 - ullet amortizovano vreme operacije ubacivanja je O(n)
- dupliranje
 - amortizovano vreme operacije ubacivanja je O(1)

Nizovi 11 / 15

```
class DynamicArray:
 def __init__(self):
   self. n = 0
                          # stvarni broj elemenata
   self. capacity = 1  # kapacitet niza
   self. A = self._make_array(self._capacity) # zauzimanje niza
                                              # u memoriji
 def len (self):
   return self. n
                              # vrati broj elemenata
 def getitem (self, k):
   if not 0 <= k < self. n:</pre>
```

return self._A[k] # dobavi element po indeksu

raise IndexError('invalid index')

Nizovi 12 / 15

Implementacija u Pythonu 2

```
def append(self, obj):
 if self._n == self._capacity:
                               # da li je niz popunjen?
    self. resize(2 * self. capacity) # udvostruči mu kapacitet
  self. A[self. n] = obj
  self. n += 1
def resize(self, c):
  B = self. make array(c)
                                     # novi (veći) niz
  for k in range(self. n):
                                     # prepiši vrednosti u njega
   B[k] = self. A[k]
  self. A = B
  self. capacity = c
def _make array(self, c):
  import ctypes
 return (c * ctypes.py_object)()
                                     # pogledaj dokumentaciju za ctypes
```

Nizovi 13 / 15

Performanse niza: nepromenljive operacije

Operacija	Vreme izvršavanja
len(data)	O(1)
data[<i>i</i>]	O(1)
data.count(value)	O(n)
data.index(value)	O(k+1)
value in data	O(k+1)
data1 == data2	O(k+1)
data[i:k]	O(k-i+1)
data1 + data2	$O(n_1+n_2)$
c * data	O(cn)

Nizovi 14 / 15

Performanse niza: promenljive operacije

Operacija	Vreme izvršavanja	
data[i] = value	O(1)	
data.append(value)	O(1)*	
data.insert(k, value)	O(n-k+1)*	
data.pop()	O(1)*	
data.pop(k)	O(n-k)*	
del data[k]		
data.remove(value)	O(n)*	
data1.extend(data2)	O(n ₂)*	
data1 += data2	$O(n_2)$	
data.reverse()	O(n)	
data.sort()	O(nlogn)	

^{*}amortizovano

Nizovi 15 / 15