



ALGORITMUSOK ÉS ADATSZERKEZETEK

Python 6.

# FÉLÉVES TEMATIKA

Oktatási hétközép	Témakör - Gyakorlat
1	Bevezetés a Python programozási nyelvbe, alapvető szintaxis és kifejezések, változók, típusok és alapvető műveletek, alapvető be- és kimenet, feltételes elágazások (if, elif, else)
2	Ciklusok (for, while), listák és egyszerű iterációk
3	Függvények és modulok, függvények definiálása és hívása, paraméterek és visszatérési értékek, beépített modulok használata, fájlkezelés, kivételkezelés
4	Algoritmusok és optimalizálási stratégiák rekurziós példán keresztül (brute force, dinamikus programozás, mohó algoritmusok, visszalépéses keresés)
5	Adatszerkezetek I. - Lista, tömb, sor, verem, listaműveletek, queue és stack implementációja statikusan (tömb) és dinamikusan (lista), gyakorlati feladatok
6	Adatszerkezetek II. – Halmaz és szótár, halmazműveletek és szótárműveletek, gyakorlati feladatok
7	<b>Zárthelyi dolgozat 1.</b>
8	Adatszerkezetek III. – Láncolt lista implementálása
9	Adatszerkezetek IV. – Bináris keresőfa implementálása
10	Gráfok alapjai, reprezentációik, gráfalgoritmusok implementálása
11	<i>Rektori szünet</i>
12	<b>Féléves beadandó feladat leadása és bemutatása</b>
13	<b>Zárthelyi dolgozat 2.</b>
14	<b>Félév zárása, javító/pótló zárthelyi dolgozat</b>

2 fős  
csapatban -  
videó feltöltés  
max 5 perc –  
kiadott feladat



Láncolt lista implementálása

# HAGYOMÁNYOS PYTHON-LISTÁK HÁTRÁNYAI

**Dinamikus tömbök**, amelyek összefüggő memóriablokkban tárolják az elemeket.

- Ha a lista nagyobbra nő, mint a kezdeti mérete, akkor **nagyobb összefüggő memóriablokkot** kell kiosztania, és a **meglévő elemeket át kell másolnia**.
- **Elemek beszúrásánál és törlésénél** hasonló a helyzet: az összes következő elemet át kell mozgatni más helyre.

**Ez nem hatékony, és időigényes lehet, különösen nagy listák esetén (memóriaigényes!).**

# LÁNCOLT LISTÁK ELŐNYEI

## Előnyök:

- **dinamikus méretváltoztatás és memóriahatékonyság**  
(nem kell másolatot készíteni)
- könnyű beszúrás és törlés

A láncolt lista **nem összefüggő memóriahelyeken** tárolja az elemeket, hanem **mutatók segítségével kapcsolja össze** azokat.

Dinamikusan növekedhet vagy zsugorodhat újrafelosztás vagy méretváltoztatás nélkül. Az új elemekhez külön-külön rendel memóriát a bővítéskor.

# LÁNCOLT LISTÁK HÁTRÁNYAI

## Hátrányok:

- **nincs közvetlen hozzáférés** az adatokhoz (szekvenciális haladás van)
- alapesetben **csak lineáris keresés** lehetséges
- a memóriahasználat adatelemenként magasabb a mutató(k) tárolása miatt
- **bonyolultabb használat**, több hibalehetőség

# LÁNCOLT LISTÁK HASZNÁLATA

## GYAKORLATI ALKALMAZHATÓSÁG

**A láncolt listák használata akkor célszerű, ha:**

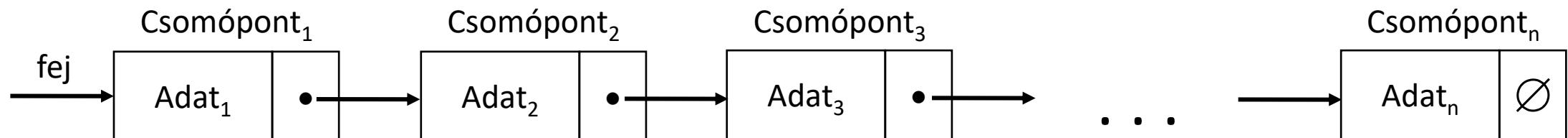
- *sokszor kell* elemet beszúrni, illetve törölni
- a *lista mérete gyakran változik*, vagy kiszámíthatatlan
- az adatelemek közvetlen elérése nem követelmény
- az adatelemek nagy méretűek, összetettek

# EGYIRÁNYÚ LÁNCOLT LISTA IMPLEMENTÁLÁSA

Az **egyirányú (egyszeresen) láncolt lista** egy **rekurzív adatszerkezet**, önmagára való hivatkozással van definiálva:

- ahol minden egyes listaelém (**Csomópont objektum**) tartalmaz egy adatot
- és egy referenciát ("mutatót") a következő listaelémre, amely egy ugyanilyen típusú objektum.

Csak egy irányban - az első csomóponttól (fej) az utolsó csomópontig (vég) - lehet végigmenni rajta. Ha a referencia a következő elemre nem létezik (nem mutat sehova), akkor vagyunk a lista végén. A fej az első elem címét tartalmazza.



# NODE (CSOMÓPONT) OSZTÁLY

```
1 class Node:                      # Csomópont osztály
2     def __init__(self,data):    # ez a speciális metódus a konstruktor
3         self.data=data          # a self paraméter az osztály aktuális példányára való hivatkozás
4         self.next=None          # a csomóponthoz tartozó adatot a data adattag tartalmazza
5                                         # a next adattag a következő csomópont címét tartalmazza, kezdetben
6                                         # "nem mutat sehova"
7     def __str__(self):
8         return str(self.data)   # a csomópont sztringreprezentációja csak az adatrész
9                                         # sztringreprezentációja
```

A hívásoknál a *self* paramétert **nem kell szerepeltetni!**

A *data* adattagban **bármilyen típusú értéket tárolhatunk**, és az át is adható az *str* függvénynek.

A konstruktor másképp:

```
def __init__(self,data=None,next=None):
    self.data=data
    self.next=next
```

# LINKEDLIST OSZTÁLY

```
15 class LinkedList:           # LáncoltLista osztály
16     def __init__(self):    # konstruktor
17         self.head=None      # a lista kezdetben üres, a fej "nem mutat sehova"
18
19     def insertAtBeginning(self,data): # ElejéreBeszúr művelet
20         new_node=Node(data)          # új csomópont létrehozása a tárolandó adattal
21         new_node.next=self.head      # az új csomópont után következik a teljes eddigi lista
22         self.head=new_node          # az új csomópont lesz a lista új feje
23
24     def printList(self):          # Bejár művelet; az összes adat kiírása
25         tmp=self.head            # tmp a segédcsomópont, amely kezdetben a fej: innen indul a kiírás
26         while tmp:               # egyenértékű: while tmp is not None, vagyis amíg nem érünk a végére
27             print(tmp,end=" ")
28             tmp=tmp.next
29         print()
```

# FELADAT1 – PYTHON\_06\_01.PY

## LÁNCOLT LISTA KIPRÓBÁLÁSA

Nyissuk meg és egészítsük ki a Python\_06\_01.py kódot a *#főprogram* megjegyzés után:

- hozzunk létre egy üres listát szavak néven
- szúrjuk be a lista elejére a *lehet* szót
- a lista bejárásával írassuk ki a listát
- szúrjuk be a lista elejére a *könnyű* szót
- szúrjuk be a lista elejére a *Neked* szót
- végül a lista bejárásával írassuk ki a lista elemeit

# FELADAT2 – PYTHON\_06\_02.PY

Bővítsük a *LinkedList* osztályunkat, és írunk **egy rekurzív függvényt**, amely ki tudja írni fordított sorrendben a lista elemeit!

Nyissuk meg, és egészítsük ki a kommenteknek megfelelően a Python\_06\_02.py kódot, végül teszteljük le!

```
27     def reverseOrder(self): # feltételeznünk kell, hogy véget ér, azaz a lista nem tartalmaz hurkot
28         # leállási feltétel: már nincs több Csomópont, az alapeset az üres lista
29         return
30         # leválasztjuk a fejet
31         tmp_remainder=LinkedList()          # létrehozunk egy segédlistát, amely kezdetben üres
32         # a segédlista fejét a maradék listára állítjuk
33         # kiíratjuk a maradék listát visszafelé
34         print(tmp_head,end=' ')           # kiíratjuk a fejet
```

# LINKEDLIST OSZTÁLY (FOLYT. BŐVÍTÉS)

Egy egyirányú lista esetén egy **csomópont beszúrása vagy törlése** akkor hatékony, ha csak a lista elején történik.

*Ha pl. a lista végére szeretnénk beszűrni elemet, akkor az elejétől egyesével végig kell lépkedni az elemeken, hogy eljussunk az utolsóhoz, és utána tudjuk fűzni az új elemet.*

- Ezért célszerű egy utolsó elemre hivatkozó **végmutató (tail)** kezelése is.

Továbbá hasznos lehet egy **számláló (counter)**, amely minden az aktuális elemszámot tartalmazza, valamint egy **hibajelző (error)**, amely azt jelzi, hogy az éppen aktuális műveletnél történt-e valamilyen hiba.

- Az **hibajelző használata kiváltható kivételkezeléssel is, számláló az indexelést helyettesíti - pótolja.**

## LINKEDLIST OSZTÁLY

\_\_init\_\_ és insertAtBeginning függvény bővítése

További adattagok: *tail*, *counter*, *error*

```
19 class LinkedList:
20     def __init__(self):
21         self.head=None
22         self.tail=None
23         self.counter=0
24         self.error=False
25
26
27     def insertAtBeginning(self,data):
28         new_node=Node(data)
29         new_node.next=self.head
30         self.head=new_node
31         if self.tail==None:
32             self.tail=self.head
33             ++self.counter
34             self.error=False
35
36         # LáncoltLista osztály
37         # konstruktor
38         # a lista kezdetben üres, a fej "nem mutat sehova"
39         # a vég (farok) az utolsó elemre mutat, kezdetben "sehova"
40         # az elemeket számolja, kezdetben 0
41         # történt-e hiba valamelyik műveletnél
42         # (másik lehetőség: kivételkezeléssel)
```

# ElejéreBeszúr művelet

# új csomópont létrehozása a tárolandó adattal  
# az új csomópont után következik a teljes eddigi lista  
# az új csomópont lesz a lista új feje  
# ha eddig üres volt a lista, akkor  
# a tail-t az új, egyetlen elemre kell állítani  
# elemszám növelése 1-gyel  
# nem történt hiba

## printList függvény módosítása és képernyőtörés

A *printList* függvény átírásának célja, hogy legyen kicsit „látványosabb” az elemek kiírása. Ráadásul korábban az utolsó elem után is kirakott egy szóközt.

```
36 def printList(self):      # Bejár művelet; az összes adat kiírása
37     tmp=self.head          # tmp a segédcsomópont, amely kezdetben a fej: innen indul a kiírás
38     while tmp:              # egyenértékű: while tmp is not None, vagyis amíg nem érünk a végére
39         print(tmp,end=' ')   # adat kiírása
40         tmp=tmp.next        # következő csomópontra lépés
41         if tmp:               # ha nem az utolsó csomópont, akkor
42             print(" --> ",end='') # kiíratunk utána egy nyilat; így az utolsó után nem lesz
43     print()
```

A kiírás könnyebb olvashatóságáért alkalmazzunk képernyőtörést! Ehhez szükség van az os modul importálására:

A képernyőtörés:

```
48 os.system("cls")      # ez így csak Windows alatt jó
```

# FELADAT3 – PYTHON\_06\_03.PY

Nyissuk meg, és egészítsük ki a Python\_06\_03.py kódot az előző két diakockán szereplő újdonságokkal (a kommentek is segítenek):

- az `__init__` és az `insertAtBeginning` függvény bővítése
- a `printList` függvény módosítása
- képernyőtörölés (importálás és bővítés)

Próbáljuk is ki!

# LINKEDLIST OSZTÁLY

## insertAtEnd függvény – további bővítés

Először nézzük az *insertAtEnd* (VégéreBeszűr) függvényt, amelynél nagyon hasznos lesz a végmutató (*tail*). Az üres lista esete külön kezelendő!

```
37     def insertAtEnd(self,data):          # VégéreBeszűr művelet
38         new_node=Node(data)              # új csomópont létrehozása a tárolandó adattal
39         if self.head==None:             # ha üres volt a lista, akkor
40             self.head=new_node          # létrehozunk egy új fejet és véget (a most létrehozott
41             self.tail=self.head        # csomópontra mutatnak)
42         else:                         # ekkor nem üres a lista, ezért a vége után
43             self.tail.next=new_node    # kell fűzni az új elemet: a korábbi vég(csomópont) az új
44             self.tail=new_node        # csomópontra mutat, és az új csomópont lesz a lista vége
45             ++self.counter           # elemszám növelése 1-gyel
46             self.error=False         # nem történt hiba
```

# LINKEDLIST OSZTÁLY

## insertAtPosition függvény lényege

Az *insertAtPosition* (*HelyreBeszűr*) függvény, amely az **n. pozícióra** szúrja be az elemet.

- **Ha a lista üres**, vagy a megadott pozíció legfeljebb 1, akkor a lista elejére fog beszúrni.
- **Ha a pozíció nagyobb, mint a lista elemszáma**, akkor pedig a lista végére.

Alternatíva lehetne az *insertAtIndex* függvény, amely index-edik elemként szúrja be az elemet (0-tól indulva).

- *Mindkét függvény megírható úgy is, hogy hiba keletkezzen akkor, ha túl kicsi, vagy túl nagy a pozíció/index.*

# LINKEDLIST OSZTÁLY

## insertAtPosition függvény kódja

```
48 def insertAtPosition(self,data,n): # HelyreBeszür művelet: az n. pozícióra szúrja be az elemet
49     new_node=Node(data)
50     if self.head==None or n<=1: # ha a lista üres vagy a pozíció legfeljebb 1, akkor az
51         new_node.next=self.head # első helyre szúrja be
52         self.head=new_node
53     else: # tmp a segédcsomópont (temporary:ideiglenes)
54         tmp=self.head # az i mutatja, hogy éppen hányadik pozícióra lehetne
55         i=2 # beszúrni, vagyis a tmp mindig az (i-1). csomópontra mutat
56     while tmp.next and i<n: # itt az n legalább 2 (és a listának van legalább 1 eleme)
57         tmp=tmp.next
58         i+=1
59     new_node.next=tmp.next # a ciklus végeztével a tmp után kell beilleszteni az újat
60     tmp.next=new_node # ha n>=(lista elemszáma+1), akkor is jó: a végére illeszti
61     ++self.counter
62     self.error=False
```

# FELADAT4 – PYTHON\_06\_04.PY

Nyissuk meg, és teszteljük a Python\_06\_04.py kódot a *#főprogram* résznél szereplő kommenteket felhasználva!

## removeLastNode, removeFirstNode függvény lényege

A következő két függvény a *removeLastNode* (*Utolsót Töröl*) és a *removeFirstNode* (*Elsőt Töröl*).

- Az eddigiek től eltérően itt már előfordulhat hiba: ha üres listából szeretnénk törölni egy csomópontot.
- Meggondolandó az is, hogy mi történik, ha a csomópont törlése után lesz üres a lista.

**Fontos** – bár mi ezzel nem foglalkozunk –, hogy a törölt csomópont memóriaterületének felszabadítása megtörténik-e.

# LINKEDLIST OSZTÁLY

## removeLastNode függvény kódja

```
68     def removeLastNode(self):          # UtolsótTöröl művelet
69         if self.head==None:            # üres listából nem lehet elemet törölni
70             self.error=True
71         else:                         # itt csökkentjük az elemszámot, mert ha
72             self.counter-=1           # 1 elemű volt a lista, akkor a törlés után üres lista lesz
73             if self.counter==0:        # a tmp a ciklus végén az utolsó előtti csomópont lesz
74                 self.head=None
75                 self.tail=None
76             else:
77                 tmp=self.head
78                 while tmp.next!=self.tail: # a tmp a ciklus végén az utolsó előtti csomópont lesz
79                     tmp=tmp.next
80                 tmp.next=None
81                 self.tail=tmp
82             self.error=False
```

# FELADAT5 – PYTHON\_06\_05.PY

Nyissuk meg a Python\_06\_05.py kódot, és készítsük el *removeFirstNode* függvényt a kommenteket felhasználva!

# FELADAT6 – PYTHON\_06\_06.PY

Nyissuk meg, és teszteljük a Python\_06\_06.py kódot a `#főprogram` résznél szereplő kommenteket felhasználva!

# TOVÁBBI MŰVELETEK

Még számos művelet megvalósítható (**beadandónak pl**):

- Üres, Üres\_e, Hibás\_e, IndexnélMódosít, CsomópontUtánTöröl, MegadottElemetTöröl, TeljesListaTöröl stb.
- Bevezetve egy **akt** mutatót, amely mindig az aktuális listaelemre mutat, lehetne:
  - AktTöröl, AktMódosít, AktÉrték, Elsőre, Következőre (az utóbbi 2 mozgatja az akt mutatót), Utolsó\_e stb.
- Létrehozható ún. **ciklikus lista** is, ha az utolsó csomópont mutatója visszamutat a legelsőre:
  - self.tail.next=self.head

# GYAKORLÓ FELADATOK

## 1. feladat

Valósítsd meg a *Megszámolás* programozási tételt, azaz bővítsd a *LinkedList* osztályt egy *Counting* függvényel, amely megszámolja (majd visszaadja), hogy egy paraméterként kapott adat hányszor szerepel a listában!

## 2. feladat

Írd át úgy az *insertAtPosition* függvényt, hogy használja az *insertAtBeginning* függvényt!

## 3. feladat

Írd meg az *insertAtIndex* függvényt hibakezeléssel együtt!



**KÖSZÖNÖM**  
A MEGTISZTELŐ FIGYELMET!

Mónáé Takács Judit



*modne.t.judit@amk.uni-obuda.hu*