

Algorytmy i SD

Struktury danych

-

Listy, kolejki



Piotr Ciskowski, Łukasz Jeleń
Wrocław, 2023

ADT lista jednokierunkowa:

przechowuje dowolne obiekty

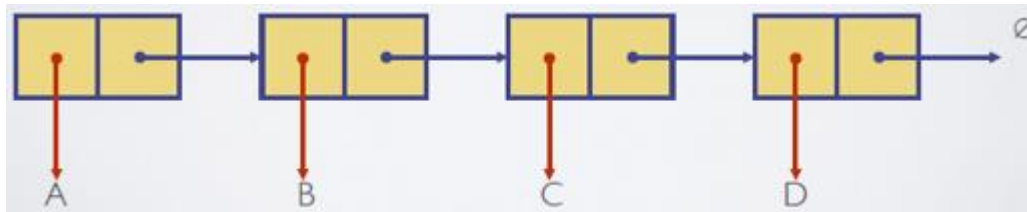
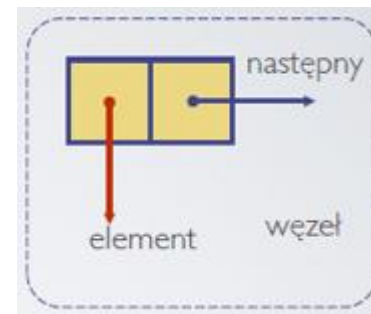
jest konkretna strukturą danych, składającą się z sekwencji węzłów

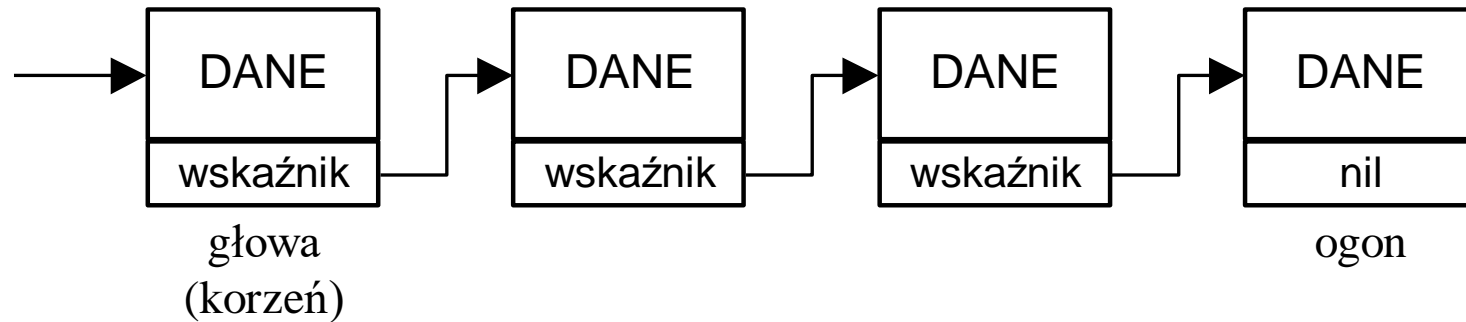
każdy węzeł przechowuje:

- element
- link do następnego węzła

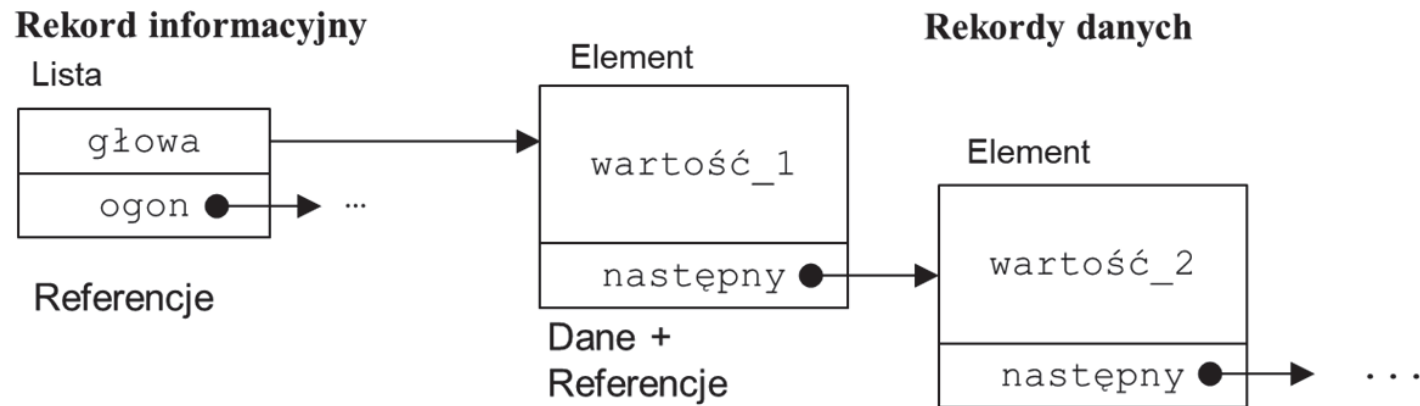
lista ma dodatkowy węzeł, w którym pamięta:

- *head* – adres pierwszego węzła
- a czasem też ostatniego

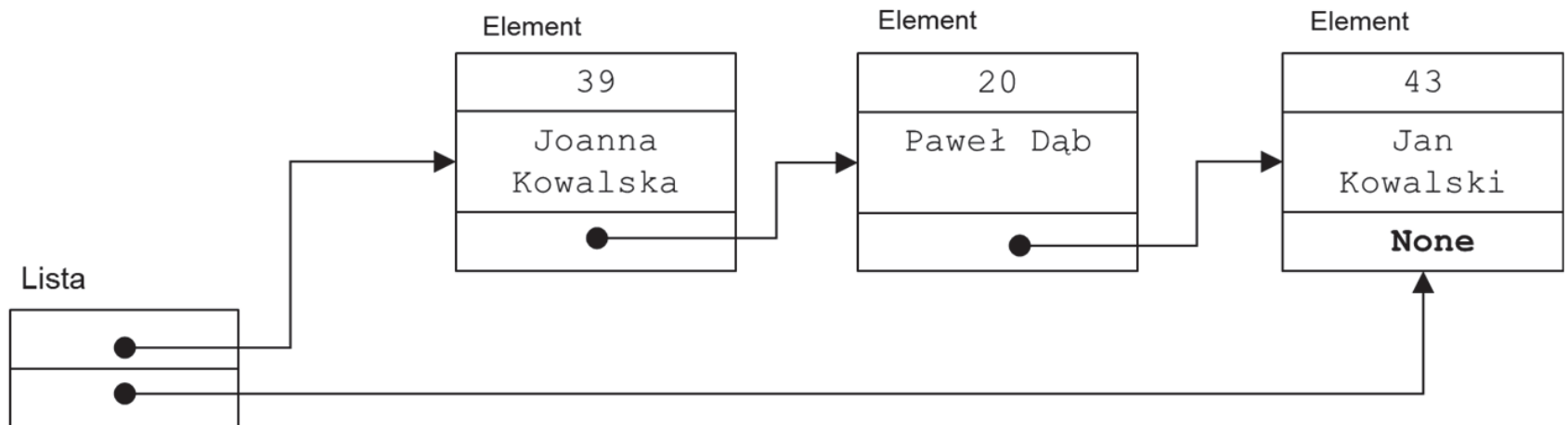




struktury danych – lista jednokierunkowa



struktury danych – lista jednokierunkowa



struktury danych – lista jednokierunkowa

| |
|------------|
| 4338064944 |
| 4239047791 |

4338064944

| |
|--------------------|
| 39 |
| Joanna Kowalska |
| 4339047792 |

Element

4339047792

| |
|------------|
| 20 |
| Paweł Dąb |
| 4239047791 |

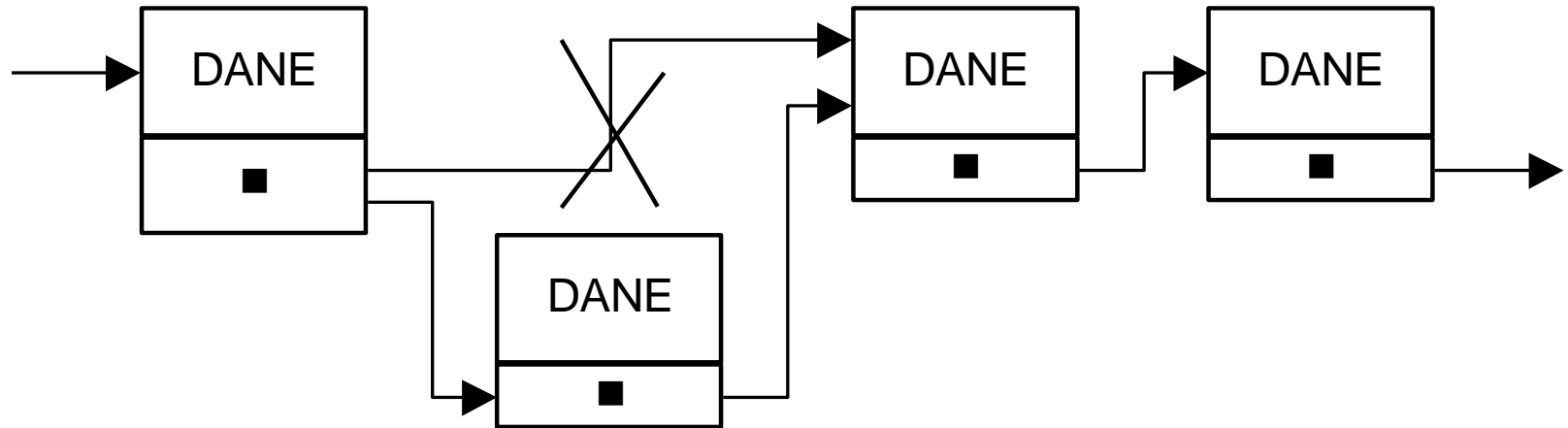
Element

4239047791

| |
|-----------------|
| 43 |
| Jan Kowalski |
| None |

Element

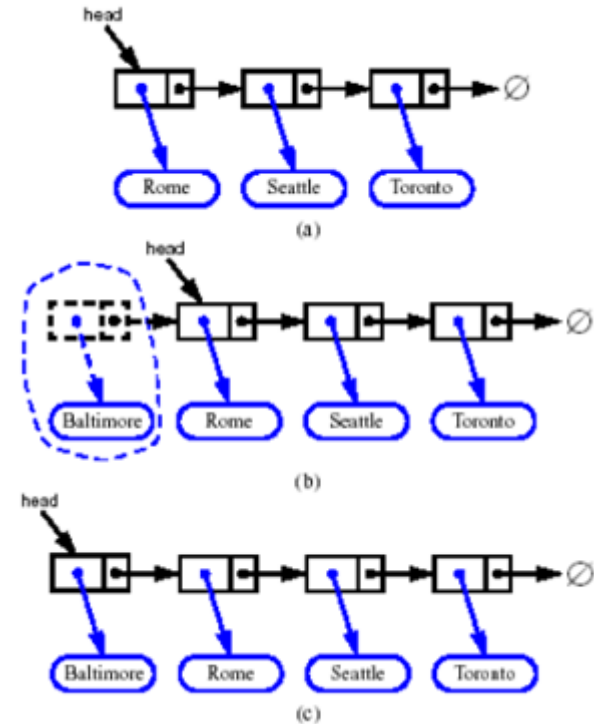




lista jednokierunkowa - operacje:

- **dodawanie na początku**

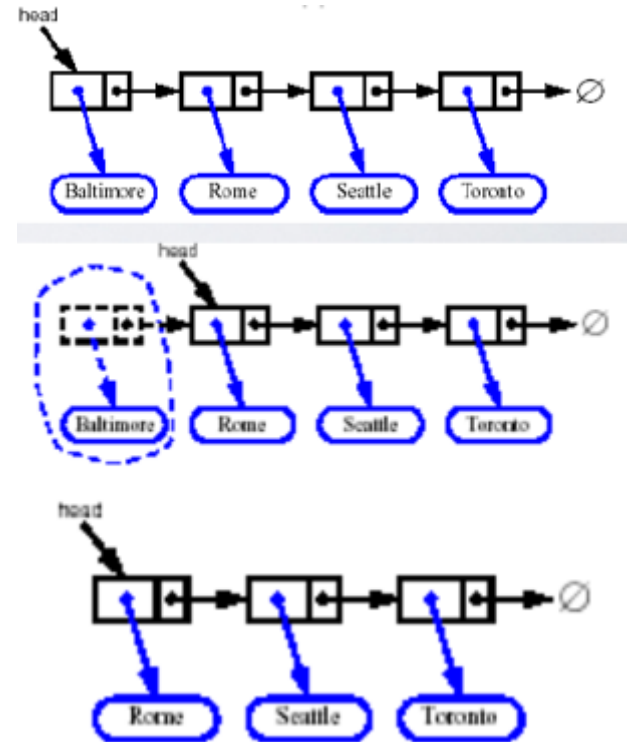
1. alokacja nowego węzła
2. dodanie nowego elementu
3. dodanie powiązania
 - nowy węzeł wskazuje na początek listy (dotychczasowy *head*)
4. aktualizacja *head*
 - wskazuje na nowy węzeł



lista jednokierunkowa - operacje:

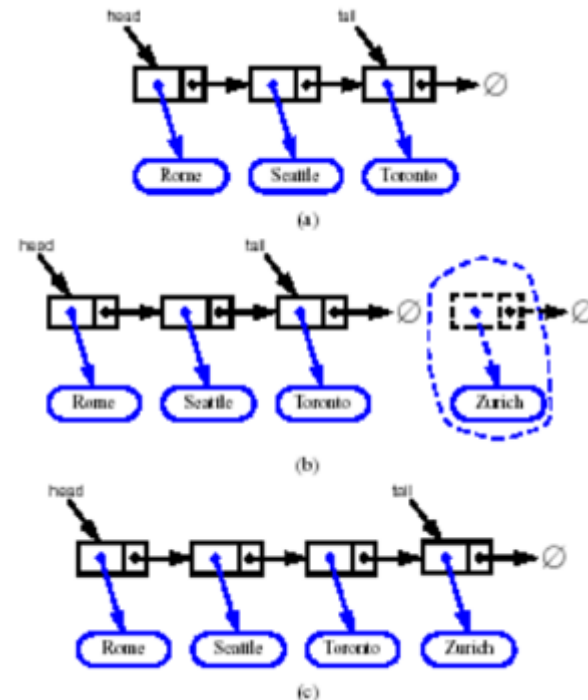
- **usuwanie z początku**

1. zapamiętanie *head*
- adres pierwszego węzła
2. aktualizacja *head*
- wskazuje na drugi węzeł
3. usunięcie pierwszego węzła



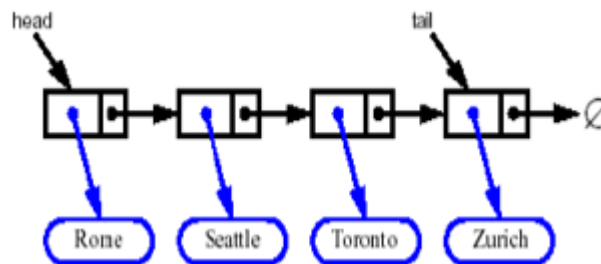
lista jednokierunkowa - operacje:

- **dodawanie z tyłu**
 1. alokacja nowego węzła
 2. dodanie nowego elementu
 3. dodanie powiązania
 - nowy węzeł wskazuje na *null*
 4. aktualizacja *tail*
 - wskazuje na nowy węzeł



lista jednokierunkowa - operacje:

- **usuwanie z tyłu**
 - sami sobie wykombinujcie kroki ;-)
 - nie jest wydajne
 - nie da się uaktualnić *tail* w stałym czasie
 - trzeba przejrzeć listę od początku (aby znaleźć poprzedni element)



przykładowa implementacja w Pythonie

```
class Element:          # Rekord danych
    def __init__(self, pDane = None, pNastepny=None):
        self.dane = pDane
        self.nastepny = pNastepny

class Lista:            # Nowa lista jest pusta (referencja 'None')
    def __init__(self):
        self.glowa = None
        self.ogon = None
        self.dlugosc=0
```

struktury danych – lista jednokierunkowa

```
l = Lista()      # Tworzymy pustą listę
q = Element(3)
l.glowa = q      # Wstawiamy nowy element 'q' na koniec listy
l.ogon = q
r = Element(5)
q.nastepny= r    # Wstawiamy kolejny element na koniec...
l.ogon = r       # Aktualizujemy odsyłacz do końca listy

x=5
adres_tmp=l.glowa      # Idziemy na początek listy
while adres_tmp!= None:
    if adres_tmp.dane==x:
        print("Znalazłem poszukiwany element")
        break
    adres_tmp=adres_tmp.nastepny # Idziemy do kolejnego elementu listy

if adres_tmp == None:
    print("Nie znaleziono poszukiwanego elementu")
```



struktury danych – lista jednokierunkowa

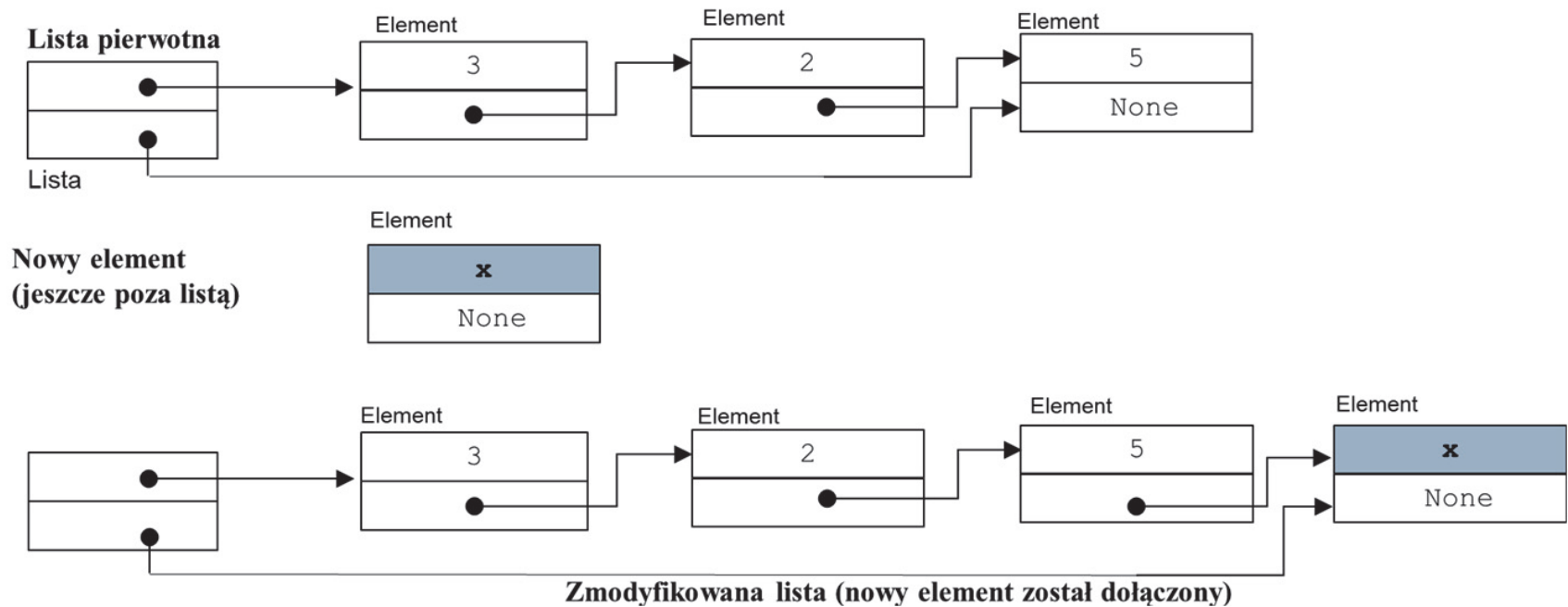
```
def wypisz(self):
    tmp=self.glowa
    if tmp == None:
        print("\n *Lista pusta*")
        return
    while tmp != None: # Pętla przechodząca przez sekwencję danych
        print(tmp.dane, end=" ")
        tmp = tmp.nastepny
    print("\n")          # Znak końca linii

def wstawNaKoniec(self, pDane):
    x = Element(pDane)
    if (self.glowa==None): # Lista pusta
        self.glowa=x
        self.ogon =x

    else:
        self.ogon.nastepny=x
        self.ogon=x
    self.dlugosc = self.dlugosc + 1 # Aktualizujemy umowne pole zawierające liczbę
                                   # elementów na liście
```



struktury danych – lista jednokierunkowa



```
def szukaj(self, x):  
    tmp = self.glowa  
    while tmp != None:  
        if tmp.dane == x:  
            print("\nZnalazłem poszukiwany element ", x)  
            break  
        tmp = tmp.nastepny  
    if tmp == None:  
        print("\nNie znaleziono poszukiwanego elementu ", x)
```



```
def szukajRef(self, x): # Odszukaj element na liście i zwróć jego pozycję
    biezacy = self.glowa
    poprzedni=None
    while biezacy != None:
        if biezacy.dane == x:
            return poprzedni, biezacy, True # Znaleziono element
        poprzedni=biezacy
        biezacy = biezacy.nastepny
    return poprzedni, biezacy, False # Nie znaleziono elementu
```

```
poprzedni, biezacy, znaleziono = self.szukajRef(x)
```

struktury danych – lista jednokierunkowa

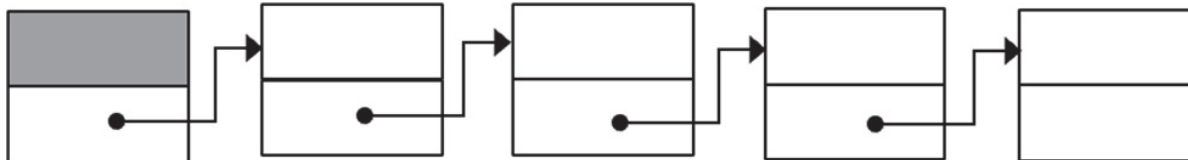
```
def wstawSort(self, x):
    nowy=Element(x)
    self.dlugosc = self.dlugosc + 1
    # Poszukiwanie właściwej pozycji na wstawienie elementu:
```

Poszukiwanie miejsca na wstawienie:

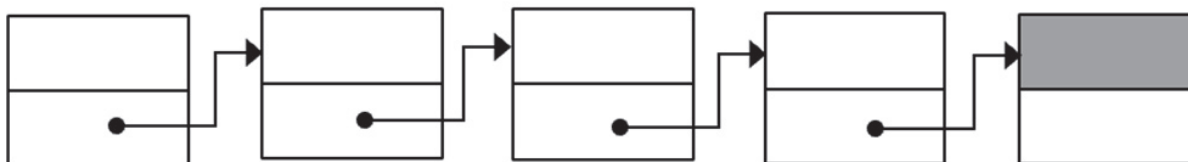
```
# Wstawiamy, analizując wartości zapamiętane w 'przed' i 'po'
```



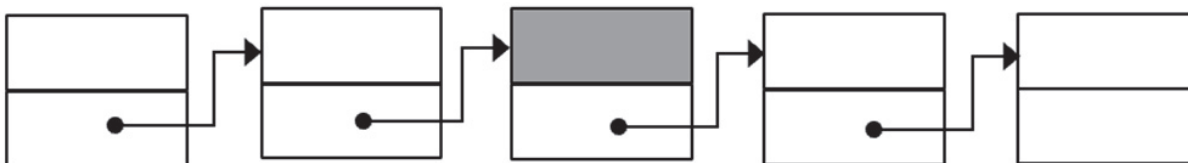
a) Wstawiamy na początek listy (*przed* = None)



b) Wstawiamy na koniec listy (*po* = None)



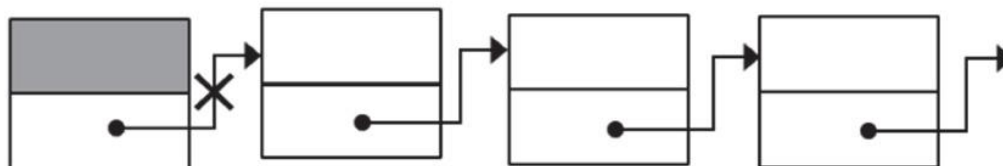
c) Wstawiamy w środek listy (*przed* ≠ None, *po* ≠ None)



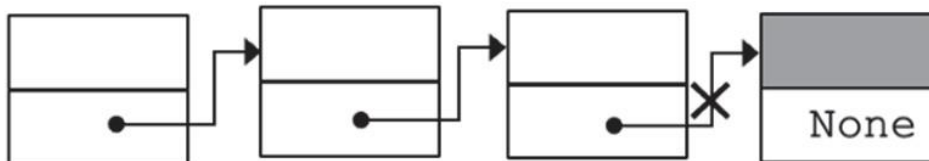
a) Lista ma długość 1



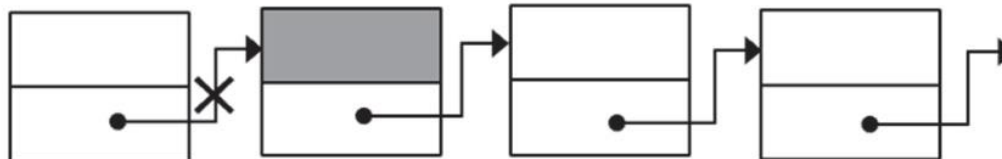
b) Lista ma długość >1 , usuwamy z *przodu*



c) Lista ma długość >1 , usuwamy z *końca*



d) Lista ma długość >1 , usuwamy gdzieś ze *środką*



```
def usunKlasybrany(self, x): # Odszukaj i usuń element z listy
    poprzedni, biezacy, znaleziono = self.szukajRef(x) # Szukamy elementu i jego pozycji:

    if znaleziono==False:
        print("Nie znaleziono elementu")
        return
    self.dlugosc = self.dlugosc - 1      # Skracamy parametr opisujący długość listy o 1

    if self.dlugosc == 0:                # Przypadek a) – lista jednoelementowa
        self.glowa = None
        self.ogon = None
        self.dlugosc=0
        return

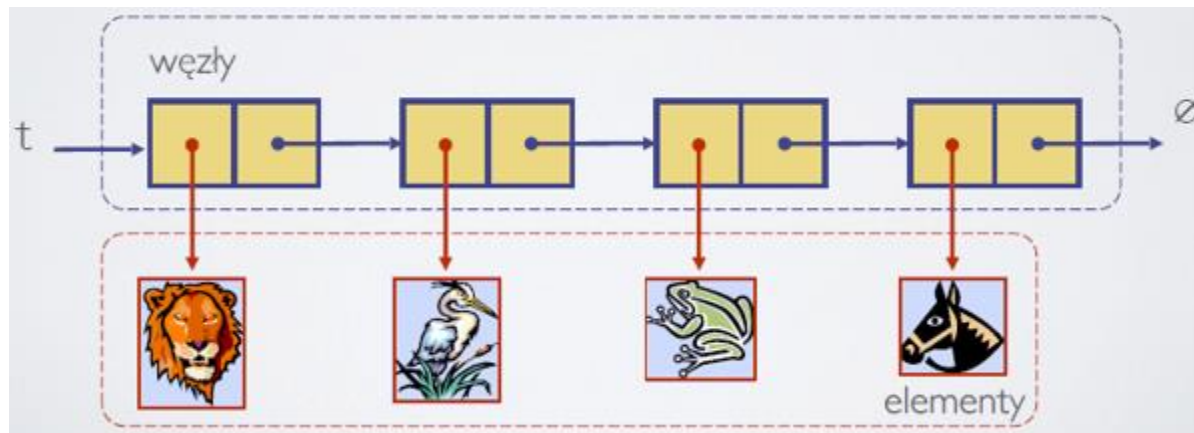
    if self.glowa==biezacy:              # Przypadek b) – usuwamy z przodu
        self.glowa = biezacy.nastepny. # Przesuwamy wskaźnik "glowa"
        return

    if self.ogon==biezacy:              # Przypadek c) – usuwamy z tyłu
        self.ogon = poprzedni          # Przesuwamy wskaźnik "ogon"
        poprzedni.nastepny=None        # Zaznaczamy nowy koniec listy
        return

                                         # Przypadek d) – usuwamy ze środka:
    poprzedni.nastepny = biezacy.nastepny # Przesuwamy wskaźniki "ogon"
```

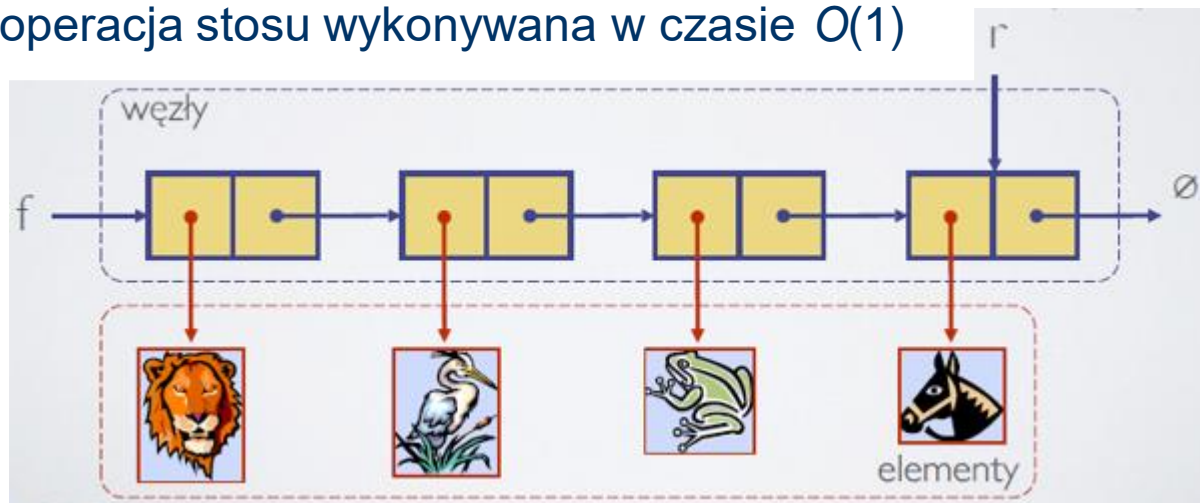
lista jednokierunkowa – jako stos:

- możemy zaimplementować stos za pomocą listy jednokierunkowej
- górny element stosu przechowywany jest w pierwszym węźle listy
- wykorzystanie miejsca: $O(n)$
- każda operacja stosu wykonywana w czasie $O(1)$



lista jednokierunkowa – jako kolejka:

- możemy zaimplementować kolejkę za pomocą listy jednokierunkowej
- element początkowy przechowywany jest w pierwszym węźle listy
- ostatni element przechowywany jest w ostatnim węźle
- wykorzystanie miejsca: $O(n)$
- każda operacja stosu wykonywana w czasie $O(1)$



Spójrzmy obiektywnie na listy jednokierunkowe pod kątem ich wad i zalet:

- *Wady*: nienaturalny dostęp do elementów, niełatwe sortowanie, utrudniona analiza zawartości i ocena wielkości listy.
- *Zalety*: efektywne zużycie pamięci, elastyczność.



struktury danych – lista jednokierunkowa

| | dane | index_Nazwiska | index_Wiek | index_Zarobki | |
|---|------------------|----------------|------------|---------------|---------|
| 0 | | 4 | 3 | 3 | „głowa” |
| 1 | | | | | |
| 2 | Kowalski 37 1850 | 3 | 1 | 4 | |
| 3 | Zaremba 30 1100 | 1 | 4 | 2 | |
| 4 | Fuks 34 3000 | 2 | 2 | 1 | |
| 5 | | | | | |
| 6 | | | | | |
| 7 | ... | | | | |



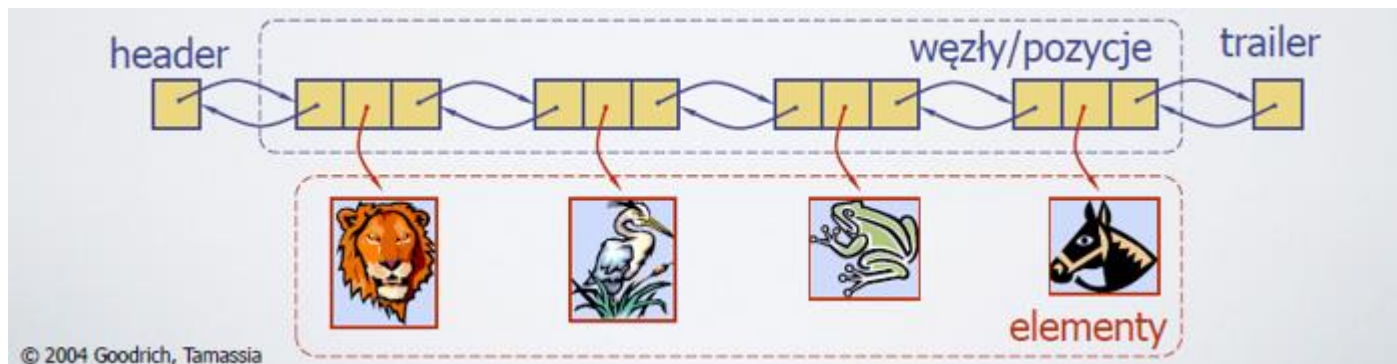
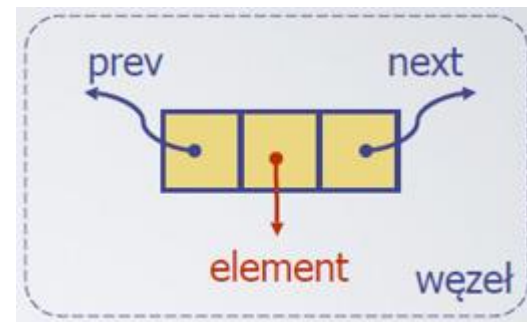
ADT lista dwukierunkowa:

każdy węzeł przechowuje:

- element
- link do następnego węzła
- link do poprzedniego węzła

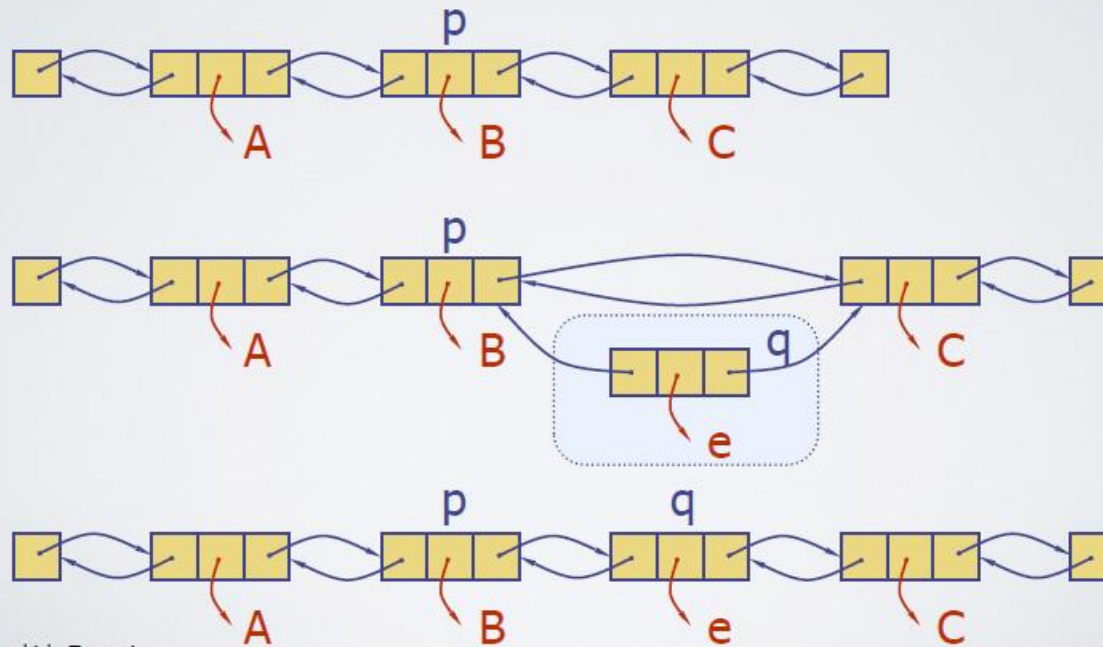
zawiera dodatkowe węzły:

- *header*
- *trailer*



WSTAWIANIE

Wizualizacja metody `addAfter(p, e)` zwracająca pozycję `q`



© 2004 Goodrich, Tamassia

WSTAWIANIE - ALGORYTM

Algorytm addAfter(p,e):

Stwórz nowy węzeł v

v.setElement(e)

v.setPrev(p) {link v do poprzednika}

v.setNext(p.getNext()) {link v do następcy}

(p.getNext()).setPrev(v) {link następcy do v}

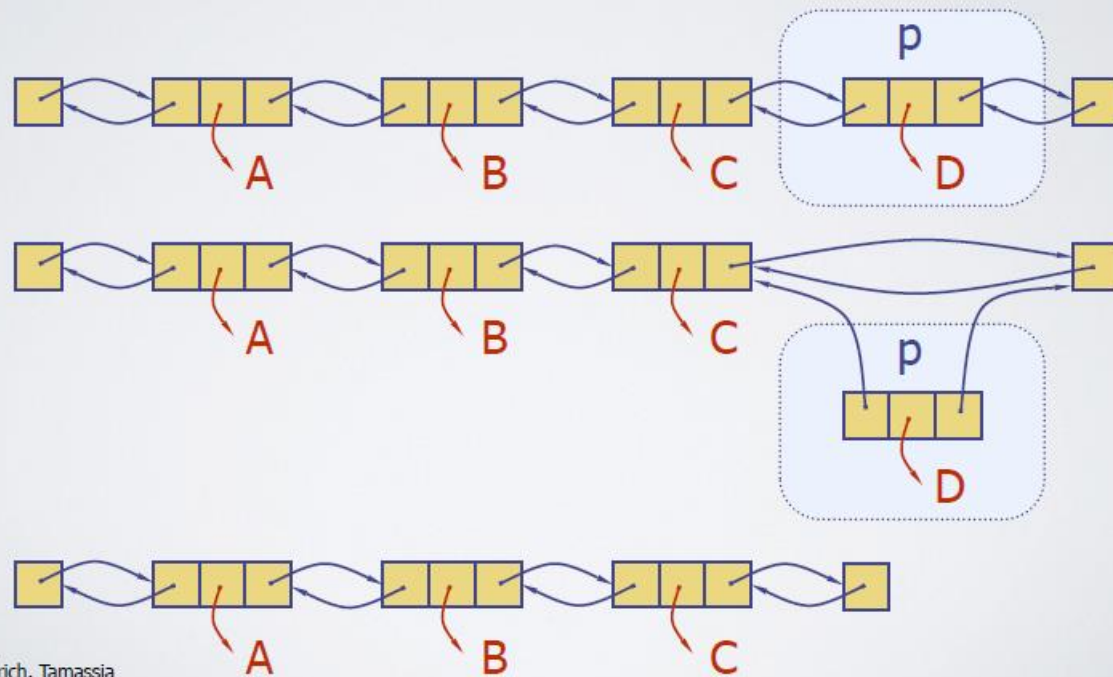
p.setNext(v) {link p do nowego następcy, v}

© 2004 Goodrich, Tamassia



USUWANIE

Wizualizacja `remove(p)`, gdzie $p = \text{last}()$



© 2004 Goodrich, Tamassia

USUWANIE - ALGORYTM

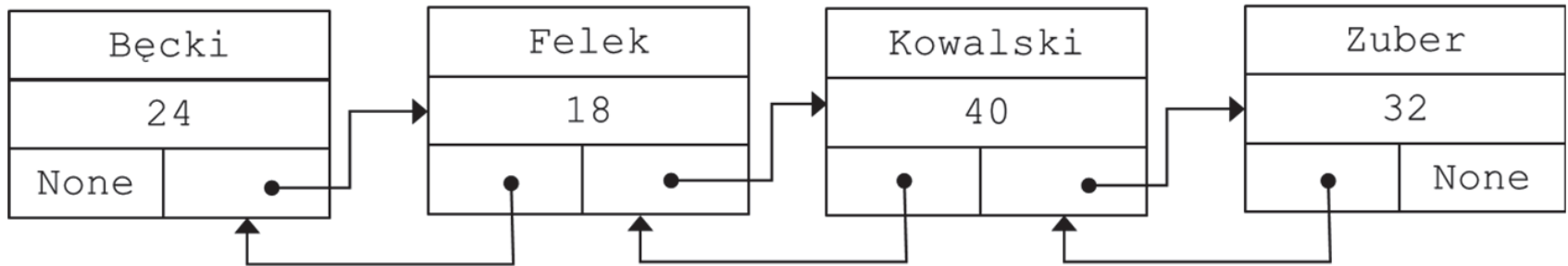
Algorytm remove(p):

```
t ← p.element    {tymczasowa zmienna do przechowywania  
                  zwracanej wartości}  
  
(p.getPrev()).setNext(p.getNext()) {usuwanie linków do p}  
(p.getNext()).setPrev(p.getPrev())  
  
p.setPrev(null)   {usuwanie linków z p}  
  
p.setNext(null)  
  
return t
```

© 2004 Goodrich, Tamassia



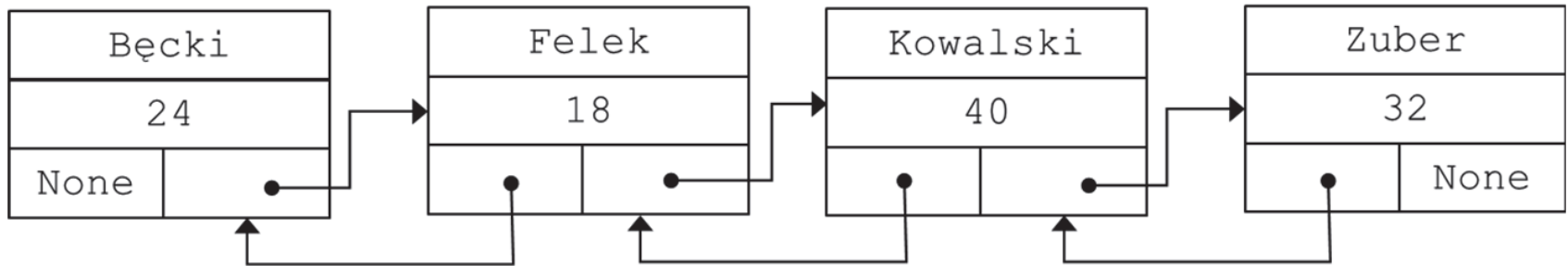
struktury danych – lista dwukierunkowa



```
class Element:      # Rekord danych
    def __init__(self, pNazwisko="Doe", pWiek=0):
        self.nazwisko = pNazwisko
        self.wiek = pWiek
        self.nastepny = None
        self.poprzedni = None

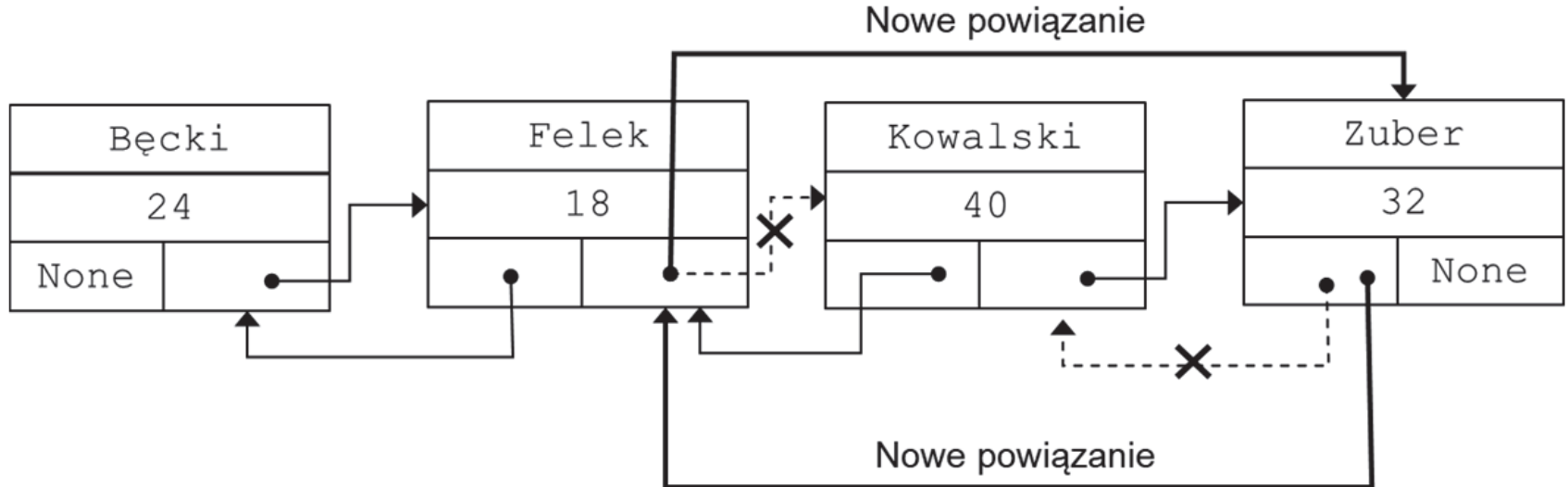
class Lista2Kier:   # Właściwa lista dwukierunkowa
    def __init__(self):
        self.glowa = None
        self.ogon = None
```


struktury danych – lista dwukierunkowa



```
def wstaw(self, pNazwisko, pWiek): # Proste wstawianie na koniec listy
    nowy = Element(pNazwisko, pWiek)
    if self.glowa != None:
        self.ogon.nastepny = nowy
        nowy.poprzedni = self.ogon
        self.ogon = nowy
    else:
        self.glowa = nowy
        self.ogon = nowy
    }
```


struktury danych – lista dwukierunkowa



```
def usun(self, pNazw):          # Odszukaj i usuń rekord pasujący do kryterium wyszukiwania
    res, znaleziono = self.szukaj(pNazw)
    if znaleziono==False:
        print(f"Brak [{pNazw}] na liście")
        return
    print(f"Usuвам [{pNazw}] z listy")

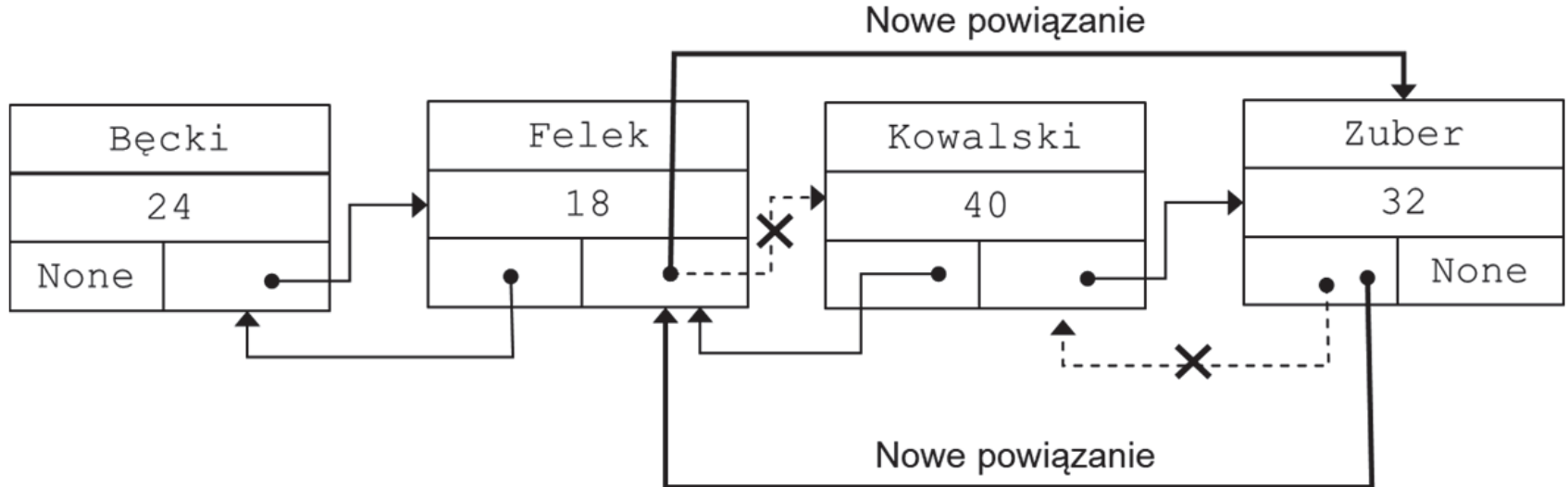
    if (res.poprzedni) != None and res.nastepny!=None:    # Środek
        (res.poprzedni).nastepny = res.nastepny
        (res.nastepny).poprzedni = (res.poprzedni).nastepny
        return

    if res == self.glowa:                                     # Usuвам z przodu
        self.glowa=res.nastepny
        (res.nastepny).poprzedni=None

    else:                                                     # Usuвам z tyłu
        (res.poprzedni).nastepny = None
        self.ogon = res.poprzedni
```

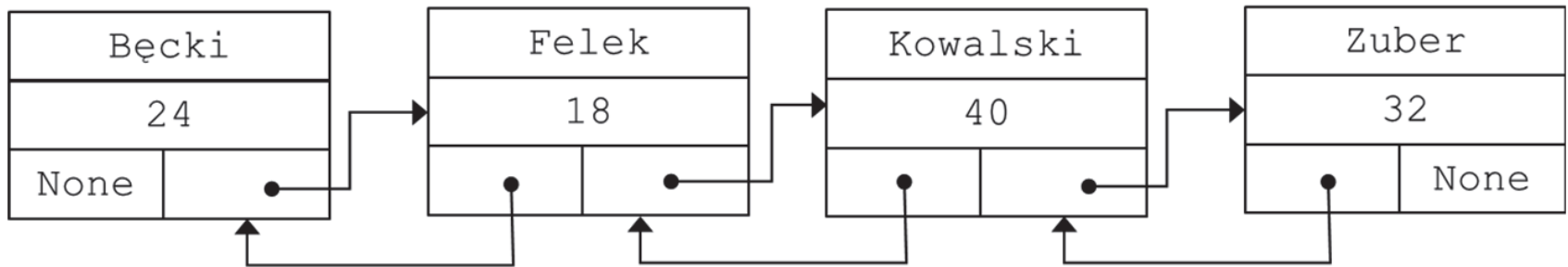
rysunek: Piotr Wróblewski. Algorytmy w Pythonie

struktury danych – lista dwukierunkowa



```
def szukaj(self, pNazw): # Odszukaj rekord 'pNazw' na liście
    tmp = self.glowa      # Zmienna zapamiętująca status przeszukiwania listy
    znaleziono=False
    while tmp != None:
        if tmp.nazwisko==pNazw:
            znaleziono=True
            break          # Wychodzimy z pętli
        else:
            tmp=tmp.nastepny # Idź dalej
    if znaleziono==True:
        return tmp, True   # Zwróć wynik poszukiwań (referencja do rekordu)
    else:
        return None, False # Nic nie znaleziono!
```

struktury danych – lista dwukierunkowa



```
def wypiszWprzod(self, s):  
    print(s)  
    tmp=self.glowa  
    while (tmp !=None):  
        print(f"[{tmp.nazwisko}, {tmp.wiek}]", end=" ")  
        tmp = tmp.nastepny  
    print("")
```

```
def wypiszWstecz(self,s ):  
    print(s)  
    tmp=self.ogon  
    while (tmp != None):  
        print(f"[{tmp.nazwisko}, {tmp.wiek}]", end=" ")  
        tmp = tmp.poprzedni  
    print("")
```

ADT **sekwencja**:

- struktura danych rozszerzająca definicję listy
- zawiera funkcje pozwalające na dostęp do elementu przez podanie jego indeksu – jak dla wektora
- interfejs – jak dla listy plus:
 - `atIndex(i)` – zwraca element na pozycji *i*
 - `indexOf(p)` – szuka elementu *p* i zwraca jego pozycję

```
class NodeSequence : public NodeList {  
public:  
    Iterator atIndex( int i)  const;  
                                // zwraca element na pozycji i  
  
    int indexOf( const Iterator& p)  const;  
                                // zwraca indeks elementu p  
};
```

struktury danych – lista z iteratorem

```
class Element:
    def __init__(self, pDane, pNastepny=None):
        self.dane = pDane
        self.nastepny = pNastepny
    # Dalej metody klasy 'Element':
    def wypiszElementy(self):
        ...

# -----
class Lista:
    def __init__(self):
        self.glowa = None
        self.ogon = None
        self.dlugosc = 0
    # Dalej metody klasy 'Element':
    def wstawNaKoniec(self, pDane):
        <...>
    def wypisz(self):
        <...>
    def szukaj(self, x):
        <...>
    def szukajRef(self,
    def usunWybrany(sel
    <...>

    def __next__(self):
        # Zwraca kolejny element z kolekcji obsługiwanej przez iterator
        if self._kursor != None: # (*)
            res= "["+ str(self._kursor.dane)+"]"
            self._kursor=self._kursor.nastepny
            return res
        else:
            raise StopIteration # Kończymy iterowanie

    def __iter__(self):
        return MojIterator(self)

class MojIterator:
    def __init__(self, pLista):
        self._kursor = pLista.glowa
```



```
class MojIterator:
    def __init__(self, pLista):
        self._kursor = pLista.glowa

    def __next__(self):          # Zwraca kolejny element z kolekcji obsługiwanej przez iterator
        if self._kursor != None: # (*)
            res= "["+ str(self._kursor.dane)+ "]"
            self._kursor=self._kursor.nastepny
            return res
        else:
            raise StopIteration  # Kończymy iterowanie
```

struktury danych – lista z iteratorem

```
lista = Lista() # Tworzymy pustą listę
for x in [1, 3, 5, 6, 12, 9]:
    lista.wstawNaKoniec(x)
print("Lista lista=", end=" ")
lista.wypisz()
print("Wywołujemy iterator poprzez użycie pętli 'for'")
for x in lista:
    print(x, end = " ")
```

Wyniki:

```
Lista lista= 1 3 5 6 12 9
Wywołujemy iterator poprzez użycie pętli 'for'
[1] [3] [5] [6] [12] [9]
```



ADT kolejka priorytetowa:

- przechowuje kolekcję wpisów
- każdy element jest parą (klucz, wartość)
- wartość – odpowiada ważności danego elementu
- podstawowe operacje:
 - $\text{insert}(k,x)$ – dodaje element o kluczu k i wartości x
 - $\text{removeMin}()$ – usuwa i zwraca element o najmniejszym kluczu
- ewentualnie / alternatywnie:
 - $\text{removeMax}()$ – usuwa i zwraca element o największym kluczu
- dodatkowe metody
 - $\text{min}()$ – zwraca, ael nie usuwa, element o najmniejszym kluczu
 - $\text{max}()$ – alternatywnie
 - $\text{size}()$ – wiadomo
 - $\text{isEmpty}()$ – wiadomo



struktury danych – kolejka priorytetowa

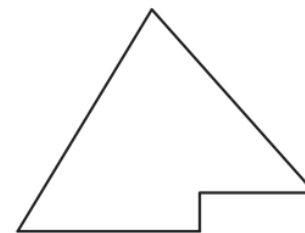
| operation | argument | return value | size | contents (unordered) | contents (ordered) |
|------------|----------|--------------|------|----------------------|--------------------|
| insert | P | | 1 | P | P |
| insert | Q | | 2 | P Q | P Q |
| insert | E | | 3 | P Q E | E P Q |
| remove max | | Q | 2 | P E | E P |
| insert | X | | 3 | P E X | E P X |
| insert | A | | 4 | P E X A | A E P X |
| insert | M | | 5 | P E X A M | A E M P X |
| remove max | | X | 4 | P E M A | A E M P |
| insert | P | | 5 | P E M A P | A E M P P |
| insert | L | | 6 | P E M A P L | A E L M P |
| insert | E | | 7 | P E M A P L E | A E E L M |
| remove max | | P | 6 | E E M A P L | A E E L M |

A sequence of operations on a priority queue



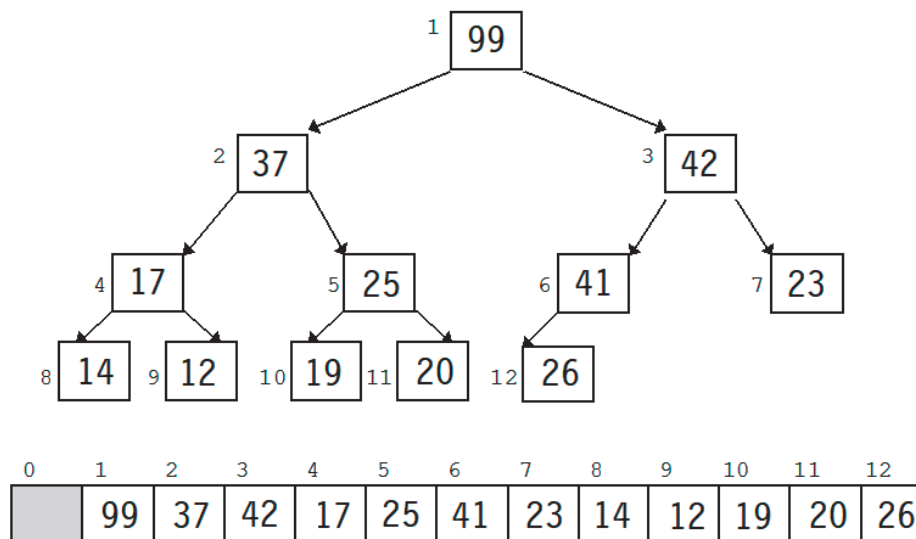
ADT kolejka priorytetowa:

- do implementacji kolejki priorytetowej można wykorzystać ang. *heap* – pol. kopiec / stertę
- sterta to:
 - nadgryziona od prawej strony piramidka
 - albo wypełniane od lewej drzewo
 - szczególne drzewo binarne
 - wartość każdego węzła jest większa od wartości węzłów potomnych – o ile istnieją
 - pod istniejące węzły podwieszamy max 2 elementy – od lewej
 - nowe elementy dodajemy na końcu
 - po czym przywracamy własność sterty/kopca



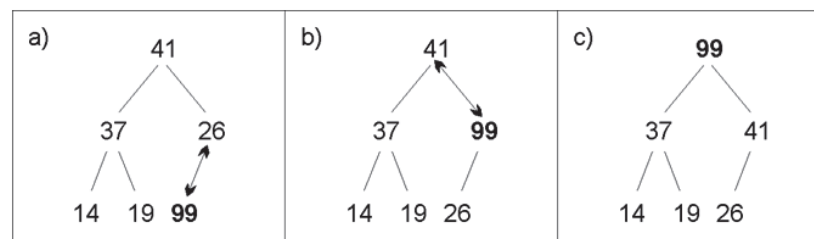
ADT kolejka priorytetowa:

- sterta w tablicy:
 - wierzchołek – indeks 1
 - lewy potomek i -tego węzła – indeks $2i$
 - prawy potomek i -tego węzła – indeks $2i+1$



ADT kolejka priorytetowa:

- dodawanie nowego elementu do sterty
- z przywróceniem porządku



ADT kolejka priorytetowa:

- przykładowa implementacja sterty:

```
class Sterta:
    def __init__(self, nMax):
        self._Licznik = 0
        self._sterta=[0 for x in range(nMax+1)]

    def wstaw(self, x):
        self._Licznik=self._Licznik+1
        self._sterta[self._Licznik] = x
        self.DoGory()

    def obsluz(self):
        x=self._sterta[1]
        self._sterta[1]=self._sterta[self._Licznik]
        self._Licznik=self._Licznik-1
        self.NaDol()
        return x
```

Liczba elementów
Tworzymy statyczną tablicę
o rozmiarze nMax+1

ADT kolejka priorytetowa:

- przykładowa implementacja sterty:

```
def DoGory(self):  
    tmp = self._sterta[self._Licznik]  
    n = self._Licznik  
    while ((n != 1) and (self._sterta[n // 2] <= tmp)): # Operator // realizuje  
                                                    # dzielenie całkowite  
        self._sterta[n] = self._sterta[n // 2]  
        n = n // 2  
    self._sterta[n] = tmp
```

ADT kolejka priorytetowa:

- przykładowa implementacja sterty:

```
def NaDol(self):
    i=1
    while(True):
        p=2*i                      # Lewy potomek węzła 'i' to (p), prawy to (p+1)
        if p>self._Licznik:
            break
        if p+1 <= self._Licznik:    # Prawy potomek niekoniecznie musi istnieć!
            if self._sterta[p] < self._sterta[p+1]:
                p=p+1                # Przesuwamy się do następnego
        if(self._sterta[i]>=self._sterta[p]):
            break
        tmp=self._sterta[p]         # Zamiana
        self._sterta[p]=self._sterta[i]
        self._sterta[i]=tmp
        i=p
```

ADT kolejka priorytetowa:

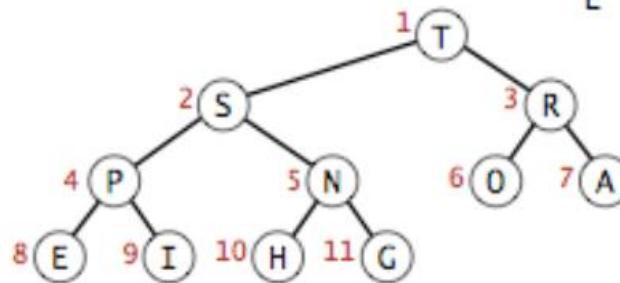
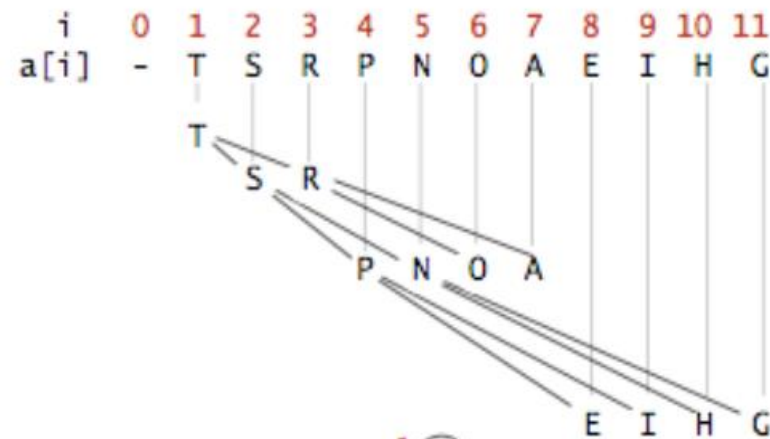
- przykładowa implementacja sterty:

```
def wypisz(self, s):
    print(s)
    for i in range(1, (self._Licznik // 2) + 1):
        print(" Wierzchołek: " + str(self._sterta[i]), end=" ")
        print(" lewy potomek: " + str(self._sterta[2*i]), end=" ")

        # Prawy potomek niekoniecznie musi istnieć!
        if 2 * i + 1 <= self._Licznik:
            print(" prawy potomek: " + str(self._sterta[2*i+1]) , end=" ")
    print() # Przejście do nowej linii po serii instrukcji print() zawierających end=" "
```


ADT kolejka priorytetowa - sterta:

- sterta w tablicy:



Heap representations

ADT kolejka priorytetowa - sterta:

- przywracanie porządku:
 - po lewej – doGóry
 - po prawej – naDół

