

Základy algoritmizace

6. Abstraktní datové typy

doc. Ing. Jiří Vokřínek, Ph.D.

Katedra počítačů

Fakulta elektrotechnická

České vysoké učení technické v Praze

Základy algoritmizace

- Dnes:
 - Abstraktní datové typy
 - Zásobník
 - Fronta
 - Spojový seznam

Abstraktní datový typ

Abstraktní datový typ

- **Datová struktura** (typ) je množina dat a operací s těmito daty
- **Abstraktní datový typ** formálně definuje data a operace s nimi

Nezávisle na konkrétní implementaci

- **Příklady:**
 - Fronta (queue)
 - Zásobník (stack)
 - Pole (array)
 - Tabulka (table)
 - Seznam (list)
 - Strom (tree)
 - Množina (set)

Abstraktní datový typ

- **Abstraktní datový typ** je množina dat (hodnot) a příslušných operací, které jsou přesně specifikovány a to **nezávisle na konkrétní implementaci**
- Můžeme definovat:
 - Matematicky – signatura a axiomy
 - Rozhraním (interface) a popisem operací, rozhraní poskytuje:
 - Konstruktor vracející odkaz (na objekt nebo strukturu)
Objektově orientovaný i procedurální přístup
 - Operace, které akceptují odkaz na argument (data) jako argument a které mají přesně definovaný účinek na data
- Příklad matematického popisu – datový typ Boolean

Matematický popis ADT - Boolean

- **Syntax** popisuje, jak správně vytvořit logický výraz:

1. `true` a `false` jsou logické výrazy
2. Jestliže x a y jsou logické výrazy, pak

- I. $!(x)$ – negace
- II. $(x \ \& \ y)$ – logický součin `and`
- III. $(x \ | \ y)$ – logický součet `or`
- IV. $(x == y)$, $(x != y)$ – relační operátory

jsou logické výrazy

*Pokud se chceme vyhnout psát u každé operace závorky,
musíme definovat priority operátorů*

Konkrétní implementace se může syntakticky lišit – viz. `!` vs. `not`, atp.

Matematický popis ADT - Boolean

- **Sémantika** popisuje význam jednotlivých operací
- Můžeme definovat axiomy:
 - $\text{true} == \text{true} : \text{true}$
 - $\text{false} == \text{false} : \text{true}$
 - $\text{!(true)} : \text{false}$
 - $x \& \text{false} : \text{false}$
 - $x \& y : y \& x$
 - $x | \text{false} : x$
 - $\text{true} == \text{false} : \text{false}$
 - $\text{false} == \text{true} : \text{false}$
 - $\text{!(false)} : \text{true}$
 - $x \& \text{true} : x$
 - $x | y : y | x$
 - $x | \text{true} : \text{true}$

Abstraktní datový typ - vlastnosti

- Počet datových položek může být
 - Neměnný – **statický datový typ** – počet položek je konstantní
Např. pole, řetězec, třída, ...
 - Proměnný – **dynamický datový typ** – počet položek se mění v závislosti na provedené operaci
Např. vložení nebo odebrání určitého prvku
- Typ položek (dat) může být
 - **Homogenní** – všechny položky jsou stejného typu
 - **Nehomogenní** – položky mohou být různých typů
- Existence bezprostředního následníka je
 - **Lineární** – existuje bezprostřední následník prvku, např. pole, fronta, seznam, ...
 - **Nelineární** – neexistuje přímý jednoznačný následník, např. strom

Abstraktní datový typ jako objekt

- Objekt je instancí třídy

- Třída je vzor – má rozhraní, data (vnitřní proměnné), metody (funkce)

Objektově orientované programování

```
class MyAbstractDataType:
    def __init__(self):
        self.dataOne = 1
        self.dataTwo = 2

    def operationOne(self, argument):
        self.dataOne = argument

    def operationTwo(self):
        return self.dataTwo
```

```
myData = MyAbstractDataType()
myData.operationOne(42)
myData.operationTwo()
```

Zásobník

Zásobník

- Dynamická datová struktura umožňující vkládání a odebírání hodnot tak, že naposledy vložená hodnota se odebere jako první

LIFO – Last In, First Out

- Základní operace
 - Vložení hodnoty na vrchol zásobníku
 - Odebrání hodnoty z vrcholu zásobníku
 - Test prázdnosti zásobníku



Zásobník

■ Základní operace

- **push** – vložení hodnoty na vrchol zásobníku
- **pop** – odebrání hodnoty z vrcholu zásobníku
- **isEmpty** – test prázdnosti zásobníku

■ Další operace mohou být

- **peek** – čtení hodnoty z vrcholu

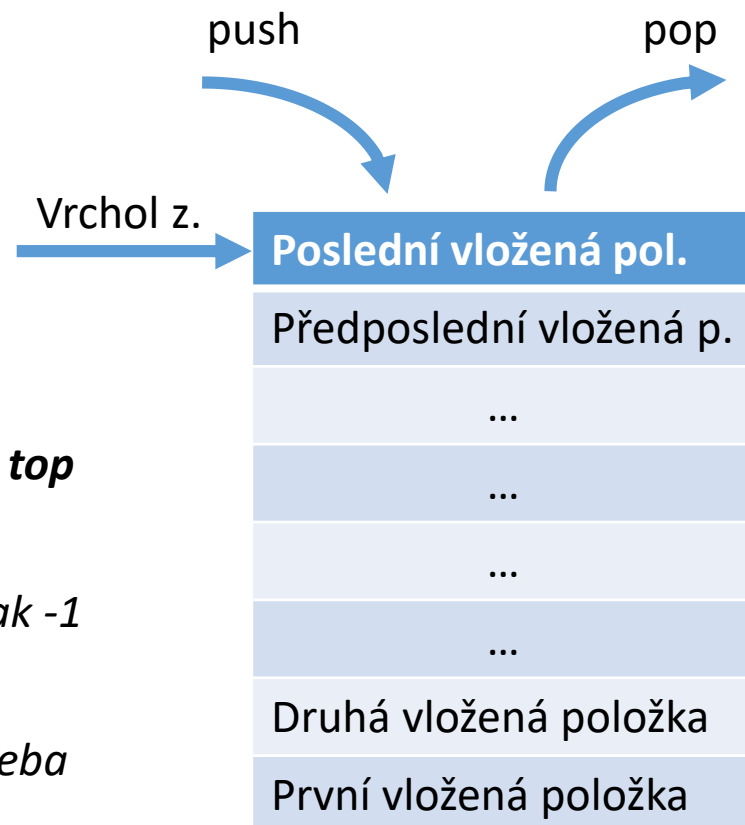
*Alternativně také třeba **top***

- **search** – vrátí pozici prvku

Pokud se nachází v zásobníku, jinak -1

- **size** – aktuální počet prvků

Nebývá potřeba



Zásobník

- Příklad implementace pomocí List
 - push \approx append
 - pop \approx pop
 - isEmpty \approx not len(stack)

```
stack = []  
stack.append("dela")  
stack.append("to")  
stack.append("co")  
stack.append("vime")  
  
while len(stack):  
    print(stack.pop())
```

Uměli byste implementovat zásobník pomocí pole?

Zásobník

■ Příklad implementace s definicí rozhraní

```
class Stack:
    def __init__(self):
        self.items = []

    def push(self, item):
        self.items.append(item)

    def pop(self):
        return self.items.pop()

    def isEmpty(self):
        return (self.items == [])
```

```
s = Stack()
s.push("dela")
s.push("to")
s.push("co")
s.push("vime")
```

```
while not s.isEmpty():
    print(s.pop())
```

Zásobník

■ Příklad použití – kontrola vyvážení závorek

```
def parChecker(symbolString):  
    s = Stack()  
    for symbol in symbolString:  
        if symbol == "(":  
            s.push(symbol)  
        elif symbol == ")":  
            if s.isEmpty():  
                return False  
            else:  
                s.pop()  
    return s.isEmpty()
```

```
parChecker(' (3+ (2* (-2) + (3*5) -1) / (3-2) *2) ')
```

```
parChecker(' ( (3+2) + (5*8) * (4) ')
```

Fronta

Fronta

- Dynamická datová struktura umožňující vkládání a odebírání hodnot v pořadí, v jakém byly vloženy

FIFO – First In, First Out

- Základní operace
 - Vložení hodnoty na konec fronty
 - Odebrání hodnoty z čela fronty
 - Test prázdnosti fronty



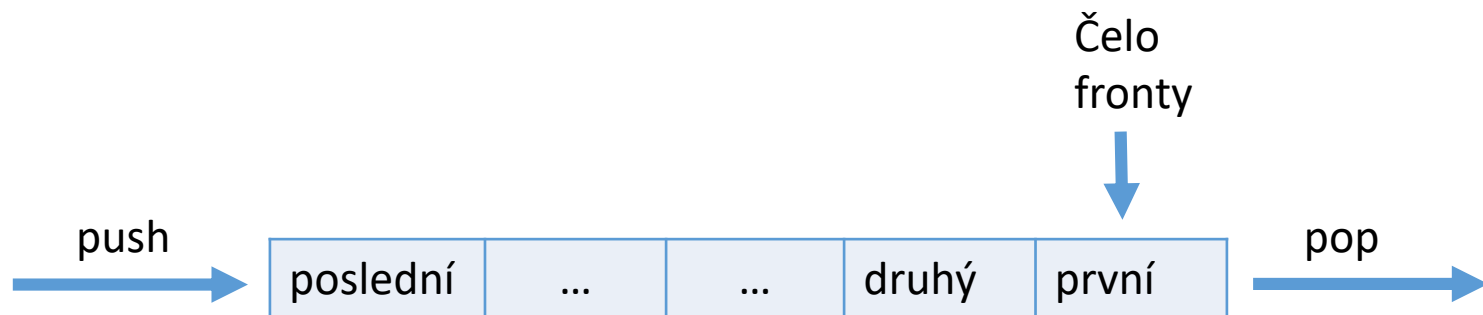
Fronta

- Základní operace

- **push** – vložení hodnoty na konec fronty (nebo též enqueue)
- **pop** – odebrání hodnoty z čela fronty (nebo též dequeue)
- **isEmpty** – test prázdnosti fronty

- Další operace mohou být

- **peek** – čtení hodnoty z čela
- **back** – čtení hodnoty z konce



Fronta

- Příklad implementace pomocí List
 - push \approx append
 - pop \approx pop(0)
 - isEmpty \approx not len(stack)

```
queue = []  
queue.append("dela")  
queue.append("to")  
queue.append("co")  
queue.append("vime")  
  
while len(queue):  
    print(queue.pop(0))
```

Pozor, operace pop(0) je pomalá – víte proč?

Fronta

■ Příklad implementace s definicí rozhraní

Jaký je rozdíl v použití seznamu oproti minulému příkladu?

```
class Queue:
```

```
    def __init__(self):  
        self.items = []
```

```
    def isEmpty(self):  
        return self.items == []
```

```
    def enqueue(self, item):  
        self.items.insert(0, item)
```

```
    def dequeue(self):  
        return self.items.pop()
```

```
    def size(self):  
        return len(self.items)
```

```
q = Queue()  
q.enqueue("dela")  
q.enqueue("to")  
q.enqueue("co")  
q.enqueue("vime")
```

```
while not q.isEmpty():  
    print(q.dequeue())
```

Fronta

- Rozšíření – prioritní fronta

- Prvky jsou odebírány na základě priority (např. velikosti)

Jak to lze naimplementovat?

- Hledání největšího prvku při odebírání
 - Seřazení po vložení
 - Seřazení při vložení

Určitě to jde lépe s pomocí složitějších struktur

Spojové struktury

Spojové struktury

- Seznam – List

- Základní datová struktura pro uchovávání množiny prvků
- Vložení/vyjmutí prvku může být velmi pomalé

- Spojové seznamy

- Datová struktura realizující seznam dynamické délky
- Každý prvek obsahuje
 - Datovou část (hodnota proměnné, objekt, ...)
 - Referenci na další prvek

None v případě posledního prvku seznamu

- První prvek seznamu se zpravidla označuje jako *head* nebo *start*

Realizováno jako referenční proměnná odkazující na první prvek seznamu

Spojové struktury

- Prvek seznamu – **Node**
- Základ i pro komplikovanější struktury

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

- Spojový seznam – **LinkedList**

```
class LinkedList:  
    def __init__(self):  
        self.head = None  
        ...  
        ...
```


Spojové struktury

- Test prázdnoty – isEmpty

```
def isEmpty(self):  
    return self.head == None
```

- Přidání prvku – push

```
def push(self, item):  
    node = Node(item)  
    node.next = self.head  
    self.head = node
```

Přidání prvku není závislé na počtu prvků v seznamu

Spojové struktury

■ Odebrání prvního prvku – pop

```
def pop(self):  
    if self.head:  
        ret = self.head.data  
        self.head = self.head.next  
    return ret
```

Odebrání prvního prvku není závislé na počtu prvků v seznamu

■ Zjištění počtu prvků – size

```
def size(self):  
    current = self.head  
    count = 0  
    while current != None:  
        count += 1  
        current = current.next  
    return count
```

Kompletní projití seznamu!

Spojové struktury

- Zrychlení operace *size*
 - Můžeme si pamatovat aktuální počet prvků *count*
 - Zvyšujeme a snižujeme při každé operaci vložení/vyjmutí
- Práce s posledním prvkem
 - Zavedeme si referenci na poslední prvek *end*
 - Pracujeme obdobně jako s *head*
 - V případě přidání prvku na začátek aktualizujeme pouze pokud byl seznam dosud prázdný
 - Aktualizujeme v případě přidání prvku na konec
 - Aktualizujeme při vyjmutí posledního prvku

Spojové struktury

```
class LinkedList:
    def __init__(self):
        self.head = None
        self.count = 0

    def push(self, item):
        node = Node(item)
        node.next = self.head
        self.head = node
        self.count +=1

    def pop(self):
        if self.head:
            ret = self.head.data
            self.head = self.head.next
            self.count -=1
            return ret

    def size(self):
        return self.count
```

Spojovací struktury

```
class LinkedList:
    def __init__(self):
        self.head = None
        self.end = None
        self.count = 0

    def push(self, item):
        node = Node(item)
        if not self.head:
            self.head = self.end = node
        else:
            node.next = self.head
            self.head = node
        self.count += 1

    def pop(self):
        if self.head:
            ret = self.head.data
            self.head = self.head.next
            if self.head == None:
                self.end = None
            self.count -= 1
        return ret
```

Spojové struktury

- Vložení prvku na konec – `pushEnd`

```
def pushEnd(self, item):  
    node = Node(item)  
    if not self.end:  
        self.head = self.end = node  
    else:  
        self.end.next = node  
        self.end = node  
    self.count +=1
```

Spojové struktury

- Odebrání posledního prvku – `popEnd`

```
def popEnd(self):  
    if self.head:  
        self.count -= 1  
        ret = self.end.data  
        if self.head == self.end:  
            self.head = self.end = None  
        else:  
            cur = self.head  
            while cur.next != self.end:  
                cur = cur.next  
            self.end = cur  
            self.end.next = None  
    return ret
```

Spojové struktury

- Obecně vkládání do seznamu

- Na začátek – push
- Na konec – pushEnd
- Za daný prvek – potřebujeme referenci na prvek, za který chceme vkládat (node)

```
newNode = Node(item)
newNode.next = node.next
node.next = newNode
```

- Na určitou pozici – insertAt

- Nutno najít odpovídající prvek – průchod seznamu
- Vložit za daný prvek
- Ošetření mezních hodnot (velikost seznamu, head, end)

Spojové struktury

- Odebírání prvku

- Ze začátku – pop
- Z konce – popEnd
- Daný prvek – potřebujeme referenci na prvek, který ho předchází (prevNode)

```
if prevNode.next == node:  
    prevNode.next = node.next  
    node.next = None
```

- Z určité pozice – removeAt

- Nutno najít odpovídající prvek – průchod seznamu
- Odstranit prvek
- Ošetření mezních hodnot (velikost seznamu, head, end)

Spojové struktury

- Složitější operace / práce s prvky
 - Vkládání a odebírání
 - Vyhledávání
 - Výpis prvků, ...

Příklad: search a remove

- Rozšíření základního spojového seznamu
 - Čítač prvků *count*
 - Reference na poslední prvek *end*

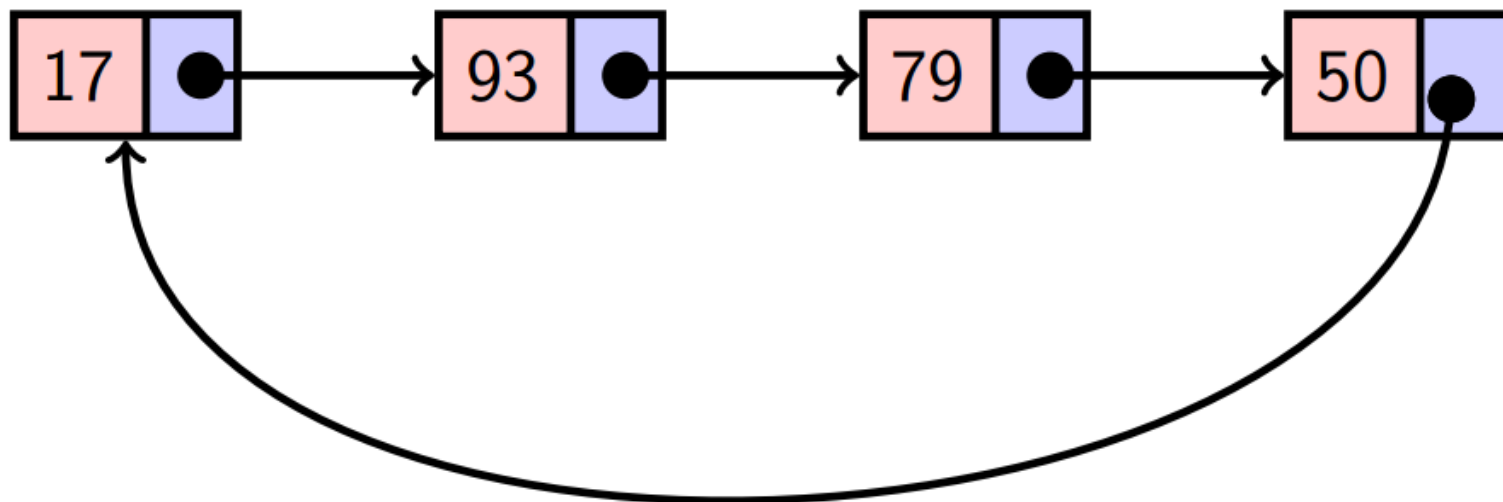
Zjednodušuje některé operace – z lineární náročnosti na konstantní

- Další možná rozšíření
 - Kruhový spojový seznam
 - Obousměrný spojový seznam

Spojové struktury

- Kruhový spojoiný seznam

- Poločka *next* posledního prvku odkazuje na první prvek
- *head* a *end* ztrácejí smysl, ale je třeba držet odkaz na některý prvek (první, poslední přidaný, poslední vyhledaný, atp.)

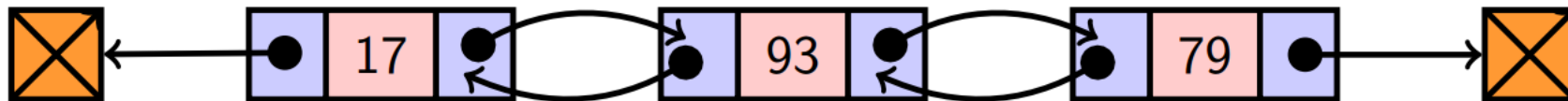


Spojové struktury

■ Obousměrný spojitý seznam

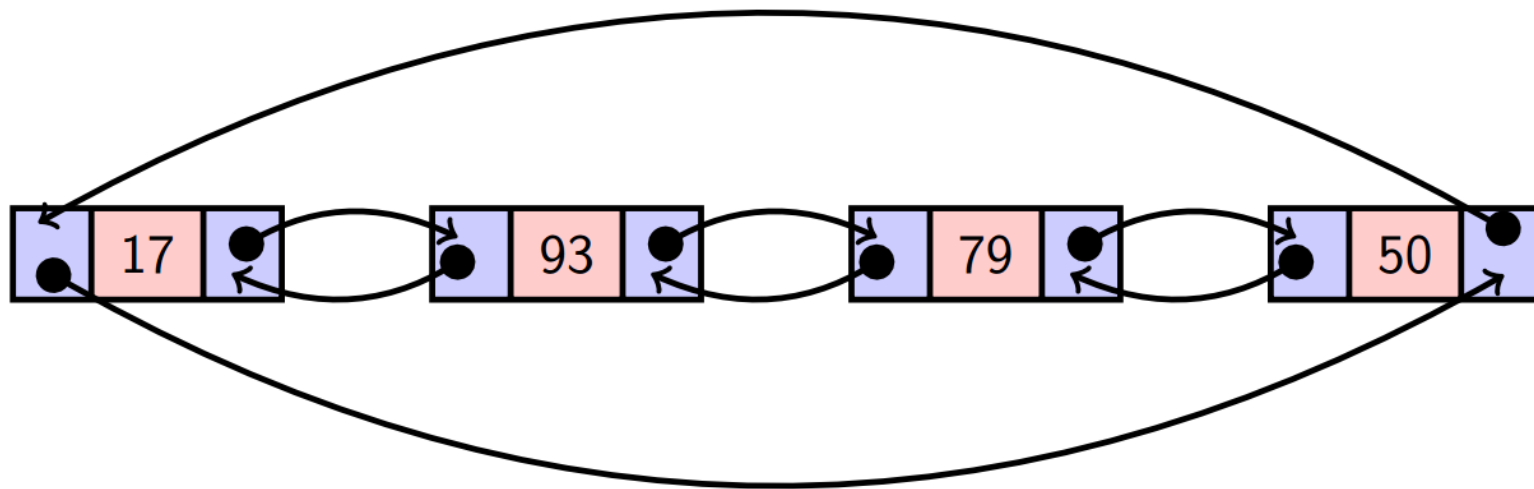
- Každý prvek obsahuje odkaz na následující i předchozí položku v seznamu (*prev* a *next*)
- První prvek má nastavenou položku *prev* na *None*
- Poslední prvek má nastavenou položku *next* na *None*
- Snadný „pohyb“ seznamem vpřed i vzad

Srovnejte popEnd u jednosměrného spojitého seznamu



Spojové struktury

- Kruhový obousměrný spojoiný seznam
 - Kombinace předchozích



Základy algoritmizace

■ Dnes:

- Abstraktní datové typy
- Zásobník
- Fronta
- Spojový seznam lineární, kruhový, obousměrný

■ Zamyslete se

- Jak udělat zásobník (frontu) pomocí spojového seznamu s konstantní složitostí operací (bez nutnosti procházet seznam)
- Jak implementovat obousměrný spojový seznam
- Jak udržovat spojový seznam setříděný
- Jak implementovat prioritní frontu spojovým seznamem

Příště vyhledávání a řazení – grafy a stromy

Základy algoritmizace

- Dodatečné zdroje:

- Implementing a Stack in Python

<http://interactivepython.org/runestone/static/pythonds/BasicDS/ImplementingaStackinPython.html>

- Implementing a Queue in Python

<http://interactivepython.org/runestone/static/pythonds/BasicDS/ImplementingaQueueinPython.html>

- Linked Lists in Python

<http://interactivepython.org/runestone/static/pythonds/BasicDS/ImplementinganUnorderedListLinkedLists.html>

- Implementing a singly linked list in Python

<https://www.codefellows.org/blog/implementing-a-singly-linked-list-in-python>

- Linked lists

<http://www.cs.dartmouth.edu/~cs1/chapter19/index.html>