Údajová abstrakcia

- focus on operations on the data, not on how to implement them on a computer
- example: numbers are abstractions
 - define what set of numbers
 - define what operations on them
- numbers in a computer
 - specify what interval
 - implement operations

Údajový typ

- numbers, characters, strings etc. are represented as bit patterns
- data type is a method of interpreting such bit patterns
- data type real is not a set of all real numbers

Abstraktný údajový typ

- data type as an abstract concept defined by a set of logical properties
- legal operations involving that type are specified
- ADT may be implemented
 - hardware implementation
 - software implementation

Špecifikácia ADT prirodzené číslo

structure NATNO

 $\text{declare} \qquad \text{ZERO()} \rightarrow \text{natno}$

$$\begin{split} & \mathsf{ISZERO}(\mathsf{natno}) \to \mathsf{boolean} \\ & \mathsf{SUCC}(\mathsf{natno}) \to \mathsf{natno} \\ & \mathsf{ADD}(\mathsf{natno},\mathsf{natno}) \to \mathsf{natno} \\ & \mathsf{EQ}(\mathsf{natno},\mathsf{natno}) \to \mathsf{boolean} \end{split}$$

Continued -

Špecifikácia ADT prirodzené číslo

for all x,y ∈ natno let

ISZERO(ZERO) = true

ISZERO(SUCC(x)) = false

ADD(ZERO,y) = y

ADD(SUCC(x),y) = SUCC(ADD(x,y))

EQ(x,ZERO) = if ISZERO(x) then true else false

EQ(ZERO,SUCC(y)) = false

EQ(SUCC(x),SUCC(y)) = EQ(x,y)

end

end NATNO

Zásobník (STACK)

Zásobník

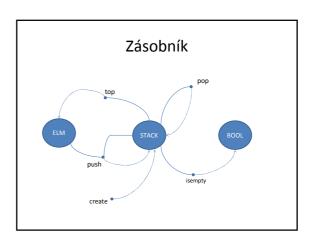
- Abstraktná dátová štruktúra
- Pracuje na princípe LIFO(Last In, First Out)
 - Údaje vložené ako posledné budú vyberané ako prve
- Možné implementácie
 - -ZVP
 - Poľom

Zásobník – formálna špecifikácia

- Druhy: STACK, ELM, BOOL
- Operácie:
 - CREATE() -> STACK //vytvorenie zásobníka
 - PUSH(STACK, ELM) -> STACK //vloženie prvku
 - TOP(STACK) -> ELM //výber prvku
 - POP(STACK) -> STACK //zrušenie prvku
 - ISEMPTY(STACK) -> BOOL //test na prázdnosť

Zásobník – formálna špecifikácia

Pre všetky $S \in \text{stack}$, $i \in \text{elm plat}$ i ISEMPTY(CREATE) = true ISEMPTY(PUSH(S,i)) = false POP(CREATE) = error POP(PUSH(S,i)) = S TOP(CREATE) = error TOP(PUSH(S,i)) = i



Implementácia zásobníka pomocou poľa

CREATE(S) $top(S) \leftarrow 0$ PUSH(S,x) $top(S) \leftarrow top(S) + 1$ $S[top(S)] \leftarrow x$ POP(S) if ISEMPTY(S) $top(S) \leftarrow top(S) - 1$ return S

Implementácia zásobníka pomocou poľa

TOP(stack) → item return S[top(S)]

ISEMPTY(S) return top(S) = 0

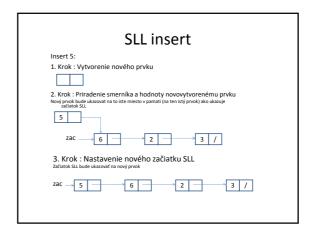
SLL

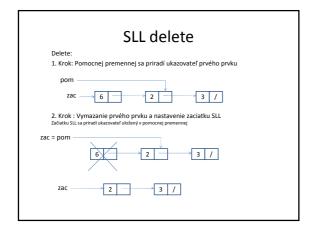
- Najjednoduchšia reprezentácia lineárneho spájaného zoznamu
- Každý prvok obsahuje dátovú časť a ukazovateľ na ďalší prvok
- Ukazovateľ posledného prvku ukazuje na NIII I

Singly Linked List

- Základné operácie:
 - CREATE: vytvorenie prázdneho SLL
 - ISEMPTY: test na prázdnosť
 - INSERT: vloženie prvku
 - DELETE: vymazanie prvku
 - FIND: nájdenie prvku
- Ďalšie operácie:
 - DELETE_ALL, NUM_ELEMENTS, ...

SLL - Reprezentácia Typedef struct uzol *SLL_UZOL; Struct uzol { SLL_TYP prvok; //dátová časť SLL_UZOL next; //nasledovník } SLL_UZOL zac; //smerník na začiatok





```
Implementácia zásobníka pomocou SLL

typedef SLL_UZOL STACK;
typedef SLL_TYP ST_TYP;
typedef int BOOL;

STACK zasobnik;

STACK CREATE() {
    SLL_create( zasobnik );
}

BOOL ISEMPTY( STACK zasobnik );
}
```

```
Implementácia zásobníka pomocou
SLL

STACK POP(STACK zasobnik))
return ERROR;
else
return SLL_delete( zasobnik);
}

ST_TYP TOP( STACK zasobnik)
{
if( ISEMPTY( zasobnik))
return ERROR;
else
return successobník->prvok;
}

STACK PUSH( STACK zasobnik, ST_TYP hodnota )
{
return SLL_insert( zasobnik, hodnota );
}
```



FRONT (QUEUE)

FRONT

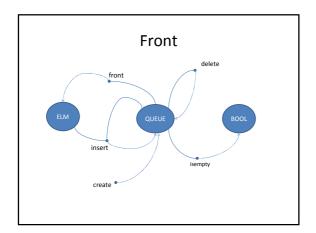
- Abstraktná dátová štruktúra
- Pracuje na princípe FIFO(First In, First Out)
 - Údaje vložené ako prvé budú vyberané ako prve
- Možné implementácie
 - ZVP
 - Poľom

Front – formálna špecifikácia

- Druhy: QUEUE, ELM, BOOL
- Operácie:
 - CREATE() -> QUEUE //vytvorenie frontu
 - INSERT(QUEUE, ELM) -> QUEUE //vloženie prvku
 - FRONT(QUEUE) -> ELM //výber prvku
 - DELETE(QUEUE) -> QUEUE //zrušenie prvku
 - ISEMPTY(QUEUE) -> BOOL //test na prázdnosť

Front – formálna špecifikácia

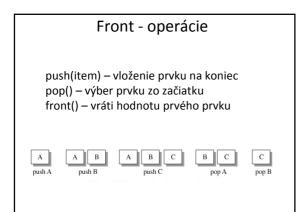
```
pre všetky Q \subseteq queue, i \subseteq elm platí ISEMPTY(CREATE) = true ISEMPTY(INSERT(Q,i)) = false DELETE(CREATE) = error DELETE(INSERT(Q,i)) = if ISEMPTY(Q) then CREATE else INSERT(DELETE(Q),i) FRONT(CREATE) = error FRONT(INSERT(Q,i)) = if ISEMPTY(Q) then i else FRONT(Q)
```



Front

 Front je zoznam prvkov, v ktorom je možné pristupovať iba k prvému a poslednému prvku. Nový prvok sa vkladá na koniec. Pri výbere sa vyberá zo začiatku.





Front

 Front používa FIFO (first-in-first-out) disciplínu (prvý vložený prvok sa prvý vyberie z frontu)

Front – implementácia v jave • Front sa môže byť implementovať pomocou

A B C A B B

front back first
A queue conceptually A queue implemented as a LinkedList.

existujúcej triedy LinkedList

Front – implementácia v jave

```
public class LinkedQueue<T> implements Queue<T>
{
    private LinkedList<T> qlist = null;
    public LinkedQueue ()
    {
        qlist = new LinkedList<T>();
    }
    . . .
}
```

Front – implementácia v jave metóda pop()

```
public T pop()
{
    // ak je front prázdny - chyba
    if (isEmpty())
        throw new NoSuchElementException(
            "LinkedQueue pop(): queue empty");
    // vráti prvý element
    return qlist.removeFirst();
}
```

Implementácia frontu pomocou SLL

Implementácia frontu pomocou SLL

```
bool ISEMPTY(F_HLAV h)
{
    return (h.zac == NULL);
}

SLL_TYP FRONT(F_HLAV h)
{
    if(ISEMTY(h)
        printf("CHYBA !");
    else
        return h.zac->prvok;
}
```

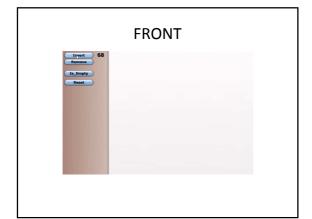
Implementácia frontu pomocou SLL

Implementácia frontu pomocou poľa

```
structure QUEUE  \begin{aligned} &\text{CREATE}(Q) \\ &\text{tail}(Q) \leftarrow 1 \\ &\text{head}(Q) \leftarrow 1 \end{aligned}   &\text{INSERT}(Q,x) \\ &Q[\text{tail}(Q)] \leftarrow x \\ &\text{if tail}(Q) = \text{length}(Q) \\ &\text{then tail}(Q) \leftarrow 1 \\ &\text{else tail}(Q) \leftarrow \text{tail}(Q) + 1 \end{aligned}
```

Implementácia frontu pomocou poľa

```
\begin{aligned} & \text{DELETE}(Q, x) \\ & x \leftarrow & \text{Q[head(Q)]} \\ & \text{if head(Q) = length(Q)} \\ & \text{then head(Q)} \leftarrow 1 \\ & \text{else head(Q)} \leftarrow \text{head(Q)} + 1 \\ & \text{return x} \\ & \text{FRONT(Q)} \\ & \text{return Q[head(Q)]} \\ & \text{ISEMPTY(Q)} \\ & \text{return head(Q) = tail(Q)} \end{aligned}
```



Ohraničený front

- Front, ktorý pozostáva najviac z daného počtu elementov. Nový prvok sa môže vložiť, len keď front nie je plný.
- Funkcia bool full() určuje, či je front plný
- Implementácia je možná napríklad pomocou poľa

BQueue priklad BQueue<Integer> q = new BQueue<Integer>(15); int i; // naplnenie fronty for (i=1; !q.full(); i++) q.push(i); System.out.println(q.peek() + " " + q.size()); try { q.push(40); // exception } catch (IndexOutOfBoundsException iobe) { System.out.println(iobe); }

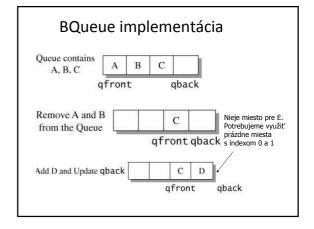
```
BQueue príklad

Output:
1 15
java.lang.IndexOutOfBoundsException: BQueue push(): queue full
```

```
BQueue implementácia

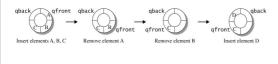
public class BQueue<T> implements Queue<T>
{
    private T[] queueArray;
    private int qfront, qback;
    private int qcapacity, qcount;

public BQueue(int size)
    {
        qcapacity = size;
        queueArray = (T[])new Object[qcapacity];
        qfront = 0;
        qback = 0;
        qcount = 0;
}
```



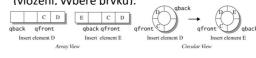
BQueue implementácia

- Jedným s riešení ako sa vyhnúť problému s ohraničením je vytvorenie cyklickej sekvencie.
- Prvky sa vkladajú v smere hodinových ručičiek



BQueue implementácia

 Vytvorenie cyklickej sekvencie vyžaduje pravidelné aktualizovanie začiatočnej a koncovej pozície frontu pri každej zmene (vložení, výbere prvku).



Move qback forward: qback = (qback + 1) % qcapacity; Move qfront forward:qfront = (qfront + 1) % qcapacity;

BQueue implementácia metóda full()

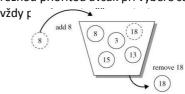
```
public boolean full()
{
    return qcount == qcapacity;
}
```

BQueue implementácia metóda push(item)

BQueue implementácia metóda pop()

Prioritný front

 Prioritný front je zoznam prvkov, ktorým je pridelená priorita – je ich možné porovnávať.
 Prvky je možné vkladať v akomkoľvek poradí s rôznou prioritou avšak pri výbere sa vyberá



Singly Linked List (SLL)

SLL

- Najjednoduchšia reprezentácia lineárneho spájaného zoznamu
- Každý prvok obsahuje dátovú časť a ukazovateľ na ďalší prvok
- Ukazovateľ posledného prvku ukazuje na NIII I

Singly Linked List

- Základné operácie:
 - CREATE: vytvorenie prázdneho SLL
 - ISEMPTY: test na prázdnosť
 - INSERT: vloženie prvku
 - DELETE: vymazanie prvku
 - FIND: nájdenie prvku
- Ďalšie operácie:
 - DELETE_ALL, NUM_ELEMENTS, ...

SLL implementácia

```
SIL_UZOL SIL_create (SIL_UZOL zac)

{
    ac = NULL;
    return zac;
}

int SIL_isempty (SIL_UZOL smemik)
{
    return (smemik= NULL);
}

SIL_UZOL SIL_insert (SIL_UZOL smemik, SIL_TYP hodnota )
{
    SIL_UZOL pom;
    pom = SIL_UZOL joundloc( sizeof(uzol));
    pom>-provick = hodnotac;
    pom>-smemik;
    smemik= pom;
    Return smemik;
```

SLL implementácia

```
SL_UZOL SL_detetet SL_UZOL smernik )
{

SL_UZOL pom;

if | SL_Usempty (mernik ) }
{

pom = smernik>n;

free( smernik);

smernik = pom;

}

return smernik;
}

SL_UZOL SLL_find( SLL_UZOL smernik, SLL_TYP hodnota )
{

for ; ISLL_isempty(smernik); smernik = smernik>n)

if | hodnota = smernik>provok)

return smernik;

return NULL;
}

void SLL_all_elements( SLL_UZOL smernik)
{

for ; ISLL_isempty(smernik); smernik = smernik>n)

print( for ; ISL_isempty(smernik); smernik = smernik>n)

print( first first, smernik); smernik = smernik>n)

print( first first, smernik); smernik = smernik>n)

print( first first, smernik); smernik = smernik>n)
```

Iné reprezentácie spájaného zoznamu

- Obojsmerne spájaný zoznam
 - Každý prvok obsahuje ukazovateľ na ďalší prvok a aj na predchádzajúci prvok

- Cyklicky spájaný zoznam
 - Posledný prvok zoznamu ukazuje na prvý prvok



Zreťazená voľná pamäť

Zreťazená voľná pamäť

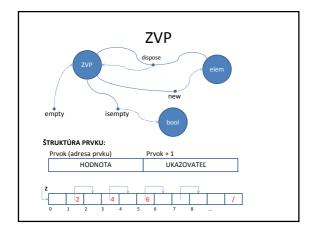
- Predstavuje základný abstraktný typ, ktorý sa využíva pri implementácií ostatných abstraktných údajových typov
- Prvok obsahuje príznak, či je voľný a potom v závislosti od toho či je voľný obsahuje buď informáciu o ďalšom voľnom (keď je voľný), alebo dátovú časť (keď nie je voľný)
- ZVP obsahuje okrem poľa prvkov ešte aj informáciu o prvom voľnom prvku

ZVP – Formálna špecifikácia

- sll = single link list
- CREATE() -> sII
- NEW(sll) -> item
- DISPOSE(sll, item) -> sll
- ISEMPTY(sII) -> bool

 $Pre\ v\check{s}etky\ Z \subseteq sII, i \subseteq item\ plat\acute{i}$

- ISEMPTY(DISPOSE(Z, i)) = true
- DISPOSE(CREATE, i) = ERROR
- DISPOSE(Z,NEW(Z)) = Z
- -NEW(DISPOSE(Z, i)) = i



ZVP – príklad implementácie

ZVP nerovnakých prvkov

- Druhy: ZVPNP, ELM, NAT, BOOL
- Operácie:
 - CREATE() -> ZVPNP
 - NEW(ZVPNP, NAT) -> ELM
 - DISPOSE(ZVPNP, NAT, ELEM) ->ZVPNP
 - CONNECT(ZVPNP, NAT, ELM) -> ZVPNP (spojenie 2 prvkov)
 - COLLECT(ZVPNP) -> ZVPNP (spojenie do súvislej oblasti)
 - ISEMPTY (ZVPNP) -> BOOL

