# IAL Algoritmy Obsah 3. přednášky

- Datové struktury, statické, dynamické, homogenní, heterogenní; konstruktor, selektor, iterátor, destruktor.
- Dynamické struktury, seznamy (jednosměrný, dvojsměrný, kruhový, hlavička seznamu).
- ADT syntaktická a sémantická specifikace, diagramy signatury.

### Obsah 3. přednášky

- ADT seznam jednosměrný, dvousměrný, kruhový, dvojsměrný seznam v poli s jedním ukazatelem, seznamy s hlavičkou, bez hlavičky, operace, principy implementace.
- Základní operace, některé další operace (ekvivalence, relace uspořádání, počet prvků, uchování a obnova aktivity, kopie, destrukce, inserce podseznamu, rušení podseznamu, konkatenace, dekatenace aj.)

## Datové struktury statické, dynamické, operace nad DS

- Datová struktura je homogenní, když všechny její prvky jsou téhož typu. Nejčastěji pak prvkům říkáme položky struktury.
- Datová struktura, jejíž prvky nejsou téhož typu ,je heterogenní. Jejím prvkům nejčastěji říkáme složky. Představitelem heterogenní (nehomogenní) datové struktury v Pascalu je záznam. Ostatní pascalovské datové struktury jsou homogenní.
- Mezi základní operace nad datovou strukturou je operace <u>přiřazení.</u>

### Konstruktor a selektor

- Konstruktor je operace, jejímiž vstupními parametry je výčet (všech) komponent struktury a výsledkem operace je datová struktura obsahující tyto komponenty. Konstruktor "vytvoří" datovou strukturu z jejich komponent. Příkladem konstruktoru v jazyce Pascal je textový řetězec v příkazu str='Textovy retezec' nebo množina [1,3,5,7,9]
- Selektor je operace, která umožní přístup k jednotlivé komponentě datové struktury na základě uvedení jména struktury a zápisu přístupu ("reference"). Příklad selektoru nad textovým řetězcem z předcházejícího odstavce je zápis str[3], kde prvek řetězce má hodnotu 'x'. Přístup k prvku datové struktury se používá za účelem změny hodnoty prvku nebo k získání jeho hodnoty.

### Destruktor a iterátor

- <u>Destruktor</u> je operace nad dynamickými strukturami.
   Tato operace zruší dynamickou strukturu a vrátí prostor jí zaujímaný systému DPP.
- <u>Iterátor</u> je operace, která provede zadanou činnost nad všemi prvky homogenní datové struktury. Příklad: většina složitých grafických útvarů je realizována seznamem grafických elementů, z nichž je útvar sestaven. Operace, která jediným příkazem typu iterátor provede operaci "vykreslit" nad všemi elementy, zobrazí útvar jako celek.

### Abstraktní datový typ

Abstraktní datový typ (ADT) je definován množinou hodnot, kterých smí nabýt každý prvek tohoto typu a množinou operací nad tímto typem.

Smyslem ADT je zvýšit datovou abstrakci a snížit algoritmickou složitost programu (algoritmu).

Kardinalita datového typu vyjadřuje množství různých hodnot ADT. Je výrazem paměťové náročnosti ADT.

ADT zdůrazňuje "co dělá" a potlačuje "jak to dělá". ADT připomíná "černou skříňku"

Příklady elementárních ADT: typ real.

## Syntax a sémantika

Syntaxe vyjadřuje pravidla korektního zápisu jazykové konstrukce.

Sémantika vyjadřuje (popisuje) účinek (význam) zápisu jazykové konstrukce.

Algebraická signatura typu Kladný integer - Posint

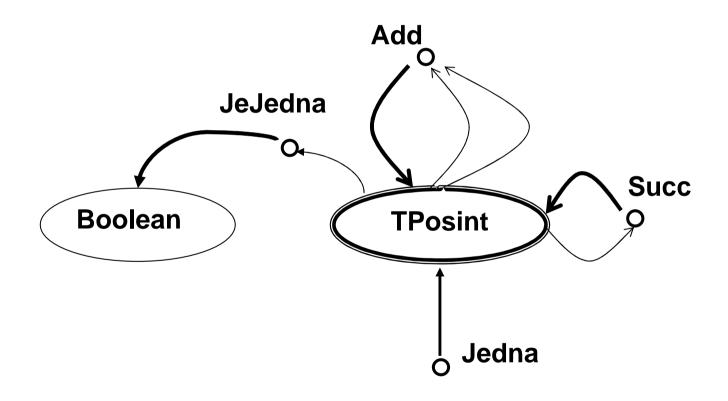
One : → Posint (Této operaci se říká generátor nebo "inicializace". Musí se použít před první operací nad typem

ADD: Posint x Posint y Posint

SUCC : Posint → Posint

IsOne : Posint → Boolean

### Diagram signatury ADT Posint



## Sémantika operace

#### Slovní sémantika:

- Operace One ustaví hodnotu typu Posint rovnu jedné.
   Tato operace je inicializace typu (generátor).
- Operace ADD vytvoří aritmetický součet dvou prvků typu Posint.
- Operace Succ vytvoří hodnotu následující danou hodnotu (hodnotu o jednu větší).
- Operace (predikát) IsOne nabude hodnoty true, pokud je argument hodnota rovna jedné. V jiných případech má operace hodnotu false.

### Axiomatická specifikace sémantiky

- 1. ADD(X,Y) = ADD(Y,X)
- 2. ADD(One,X)=SUCC(X)
- 3. ADD(SUCC(X),Y)=SUCC(ADD(X,Y))
- 4. IsOne(One)=true
- 5. IsOne(SUCC(X))=false.

### Jiné způsoby specifikace sémantiky

- Slovní popis
- Operační (funkční popis) popis prostřednictvím procedur/funkcí
  - Nevýhoda -> Podkládá způsob implementace
- Specifikace úplným výčtem účinků

## ADT seznam (angl. List)

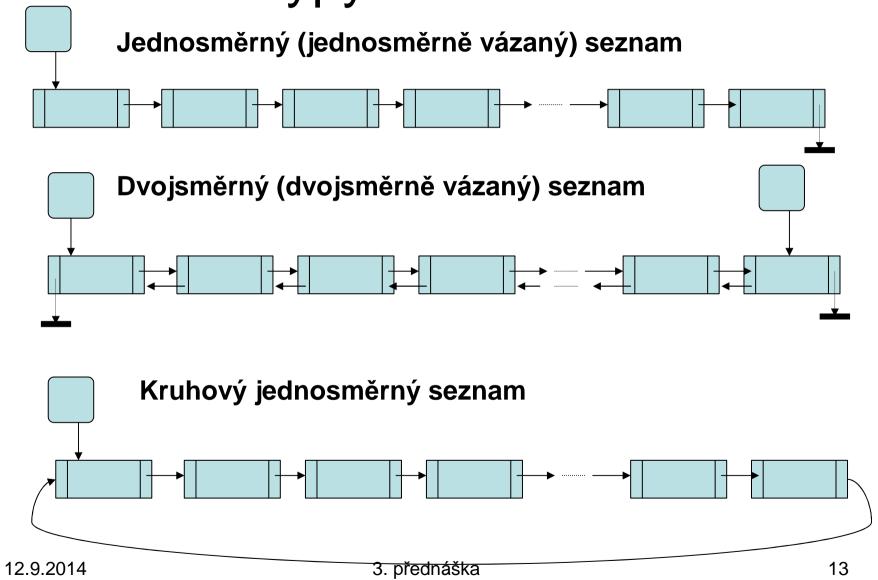
Seznam je lineární, homogenní, dynamická datová struktura. Patří mezi nejobecnější datové struktury.

Lineárnost znamená, že každý prvek struktury má právě jednoho předchůdce (*predecessor*) a jednoho následníka (*successor*). Výjimku tvoří první a poslední prvek.

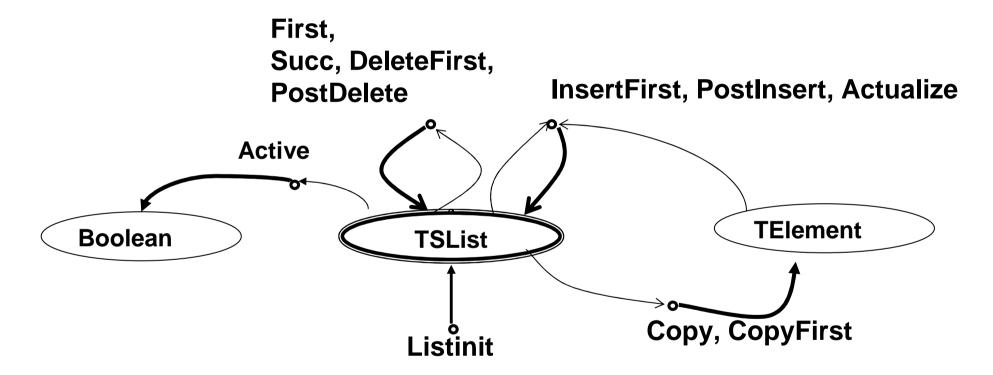
Prvkem seznamu může být libovolný jiný datový typ – také strukturovaný. Např. seznam seznamů.

Seznam může být prázdný.

## Typy seznamů



## Diagram signatury ADT TList



Symetricky doplňkové operace pro dvousměrný seznam: Last, Pred, DeleteFirst, PostDelete, InsertLast, PreInsert, CopyLast

# Sémantika operací nad jednosměrným seznamem

- ListInit(L) vytvoří prázdný seznam prvků daného typu
- InsertFirst(L,EI) vloží element El do seznamu
   L jako první prvek (jediná operace, která může vložit prvek do prázdného seznamu)
- CopyFirst(L,V) v proměnné V vrátí hodnotu prvního prvku. V případě prázdného seznamu CHYBA! (stav Error)
- DeleteFirst(L) zruší první prvek seznamu

- First(L) první prvek se stane aktivním (pro prázdný seznam bez účinku)
- Succ(L) aktivita se přenese na následující prvek (pro prázdný seznam bez účinku, ja-li aktivním poslední, aktivita se ztratí - seznam přestane být aktivním)
- Copy(L,V) v proměnní V vrátí hodnotu aktivního prvku (v případě neaktuvního seznamu CHYBA! – stav ERROR).
- Actualize(L,EI) hodnota aktivního prvku je přepsána hodnotou EI. (V případě neaktivního seznamu bez účinku). přednáška

- PostInsert(L, EI) vloží prvek EI jako nový za akticní prvek (v případě neaktivního seznamu bez účinku)
- PostDelete(L) zruší prvek za aktivním prvkem (v případě neaktivního seznamu nebo neexistence prvku za aktivním – bez účinku)
- Active(L) predikát (Booleovská funkce) vrací hodnotu true v případě, že seznam je aktivní; v jiném případě vrací hodnotu false

# Symetrické operace pro dvojsměrný seznam

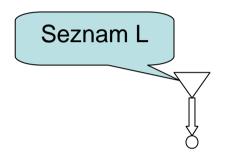
- Insertlast(L, EL) vloží prvek El jako poslední (do prázdného seznamu současně i první – spolu s InsertFirst je to jediná operace, která může vložit prvek do prázdného seznamu)
- CopyLast(L, V) V proměnné V vrátí hodnotu posledního prvku. V případě prázdného seznamu Chyba!!
- Pred(L) posune aktivitu zpět

- Last(L) nastaví aktivitu na poslední prvek. V případě prázdného seznamu bez účinku-
- **DeleteLast(L)** zruší poslední prvek (V případě, že poslední prvek je současně jediný a první, vznikne prázdný seznam. Je s operací DeleteFirst jediná operace, která může odstranit jediný poslední prvek. Pro prázdný seznam bez účinku).

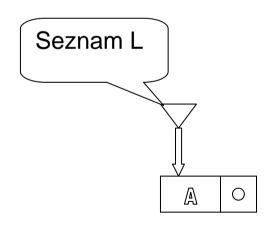
 PreInsert(L, EI) – vloží hodnotu prvku El před aktivní prvek. Je-li seznam neaktivní je operace bez účinku.

 PreDelete(L) – operace zruší prvek před aktivním prvkem. Je-li seznam neaktivní nebo před aktivním prvkem (nalevo od něj) není žádný prvek, je operace bez účinku.

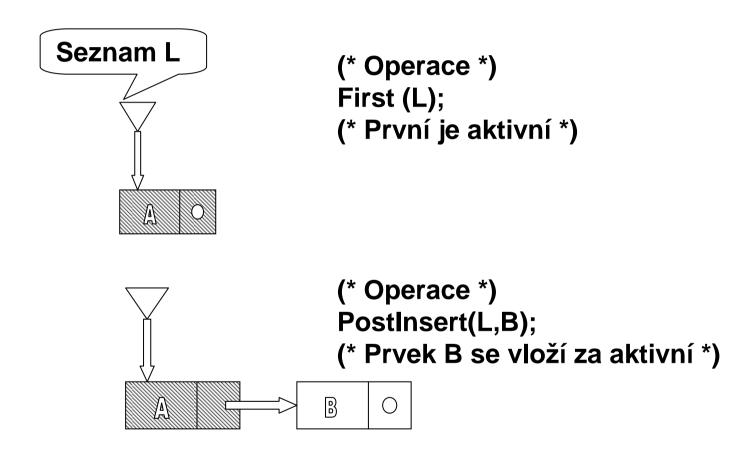
## Presentace účinků operace s jednosměrným seznamem



ListInit(L); Operace vytvoří prázdný seznam.

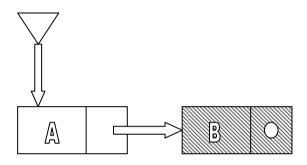


**Operace InsertFirst(L, A)**;

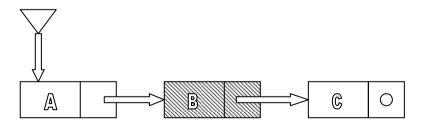


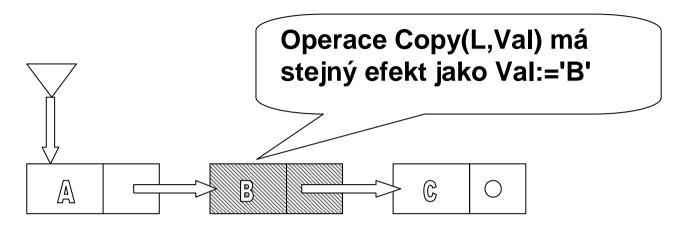
22

(\* Operace \*)
Succ(L);
(\* posune aktivitu na další prvek\*)

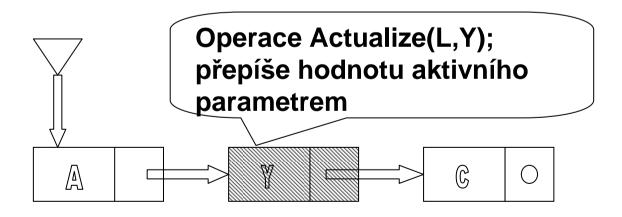


(\*Operace\*)
PostInsert(L,C)
(\* vloží nový prvek C za aktivní \*)



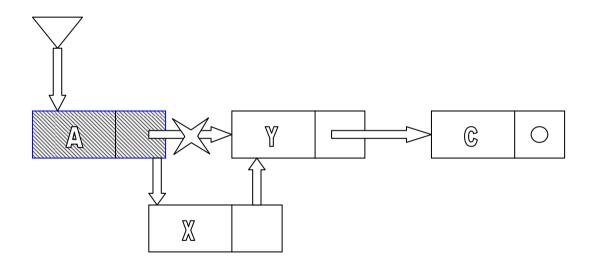


V případě neaktivního seznamu dojde k chybě !!!



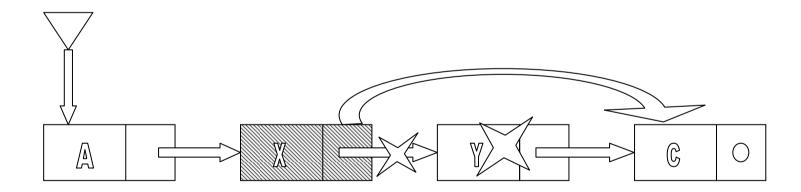
#### (\* Dvojice operací \*)

First(L); (\* Učiní první aktivním\*) PostInsert(L,X)(\* Vloží X za aktivního\*)



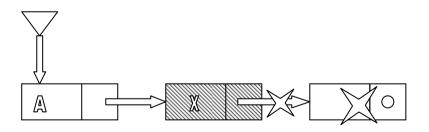
### (\* Dvojice operací\*)

```
Succ(L); (* Posune aktivitu na další prvek *)
PostDelete(L); (* zruší prvek za aktivním *)
```

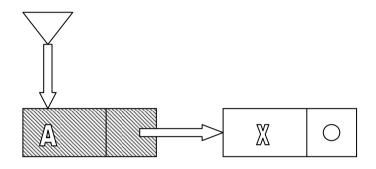


(\* Operace\*)

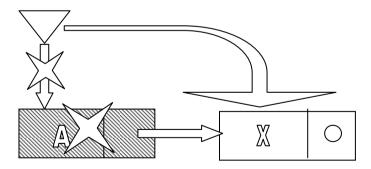
Postdelete(L); (\* Zruší prvek za aktivním \*)



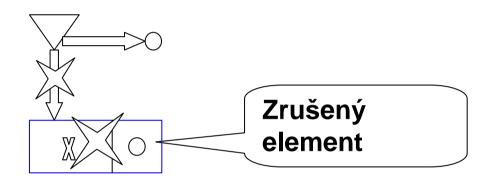
## (\* Operace \*) First(L); (\* První je aktivní \*)



(\* Operace \*)
DeleteFirst(L) (\* Zruší první prvek \*)



## (\* Operace \*) DeleteFirst(L); (\* Zruší první a jediný prvek. Vytvoří prázdný seznam \*)





## Typické algoritmy nad ADT seznam

### Typické operace nad seznamem:

- 1. Délka seznamu
- 2. Kopie (duplikát) seznamu
- 3. Zrušení seznamu
- 4. Ekvivalence dvou seznamů
- 5. Relace (lexikografická) dvou seznamů
- 6. Vkládání nových prvků do seznamu (na začátek, na pozici danou ukazatelem, pořadím, aktivitou, na konec)

- 7. Vkládání a rušení podseznamu
- 8. Vyhledávání prvku v seznamu
- 9. Rušení prvku seznamu (prvního, prvku na a za pozicí dané ukazatelem, pořadím, aktivitou, posledního)
- 10. Seřazení prvků seznamu podle velikosti (klíče)
- 11.Konkatenace (zřetězení) dvou a více seznamů (podseznamů) do jednoho seznamu (např. podseznamů obsahující textové "slovo" do "věty").
- 12.Dekatenace (rozčlenění) jednoho seznamu na podseznamy (např. rozčlenění textové "věty" na "slova")

## Rekurzívní definice ekvivalence dvou seznamů

Dva seznamy jsou ekvivalentní, když jsou oba prázdné nebo když se rovnají jejich první prvky a také jejich zbytky.

## Algoritmy nad ADT List s použitím abstraktních operací (pouze!!!)

#### Délka seznamu:

```
function Length(L:TL):integer;
var Count:integer;
begin
   Count := 0;
   First(L);
   while Active(L)do begin
     Count:=Count+1;
     succ(L)
   end; (* while *)
   Length:= Count
end
```

#### Domácí úloha:

- Do seznamu celých čísel seřazeného podle velikosti vložte nový prvek tak, aby seřazení seznamu zůstalo zachováno. V případě, že seznam obsahuje prvek rovný vkládanému, vložte vkládaný za shodný (poslední ze shodných). Problém řešte procedurou.
- Napište proceduru, která ze zadaného seznamu vyřadí prvek zadaný parametrem. (příklad: vyřazení hodnoty 5 ze seznamu "1,3,6,8" nemá žádný účinek. Zrušení hodnoty 5 ze seznamu "1,3,5,7" má za výsledek seznam "1,3,7"). V případě, že seznam obsahuje více shodných prvků, rovných zadanému, zrušte poslední z nich.

34

- V seznamu celých čísel nalezněte nejdelší neklesající posloupnost. Procedura vrátí počáteční index a délku nalezené posloupnosti daného seznamu (příklad: Výsledky pro seznam: "4,3,2,1" je začátek=1, délka=1. Výsledek pro seznam: 4,1,3,5,2,4,1,8,9" je začátek=2, délka=3;)

  <u>Nápověda</u>: Algoritmus hledá maximální délku. Algoritmus uchovává index a délku každé kandidátské posloupnosti (posloupnosti delší než nejdelší z předcházejících).
- V jednom průchodu seznamem najděte průměrnou hodnotu a rozptyl (dispersi) délek všech neklesajících posloupností daného seznamu celých čísel. Nápověda: Rozptyl D daného souboru hodnot je průměrná hodnota kvadratických odchylek všech hodnot souboru od průměrné hodnoty.  $D = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} \left(\chi_i \overline{\chi}_i^2\right)^2$

přednáška

• Jsou dány dva seřazené seznamy celých čísel. Sloučením z nich vytvořte jeden nový seznam seřazených celých čísel. (příklad: je dán seznam L1="1,3',5,7,9" a L2="2,3",4,6,8" . Výsledkem bude L3="1,2,3',3",4,5,6,7,8,9"). Pozn. Při práci s ukazateli jsou k vytvoření nového seznamu použity prvky zdrojových seznamů, které tím zaniknou. Jejich původní ukazatele vynilujte. V případě práce s abstraktními operacemi nad ADT List zachovejte seznamy L1 a L2 a vytvořte nový seznam L3.

## Kontrolní otázky

- Co je to abstrakce?
- Je rozdíl v operaci + jsou-li použity v následujících kontextech:
- integer + real
- integer + integer
- Má jazyk Pascal silnou nebo slabou typovou kontrolu?
- Vysvětlete pojmy zapouzdření a kardinalita.
- Vysvětlete pojmy syntaxe a sémantika.
- Jaké jsou základní vlastnosti ADT seznam?
- Co se stane při použití DeleteFirst na prázdném seznamu?
- Co se stane při použití CopyFirst na prázdném seznamu?
- Definujte ekvivalenci seznamu.
- K čemu slouží generátor (inicializace) u ADT.

#### Doplňte na místa označená XXXXX a YYYYY správným zápisem