Zadání a cíle Základní pojmy Squander Implementované algoritmy Porovnání Zhodnocení

### Použití frameworku Squander

Vedoucí: Ing. Jiří Daněček Oponent: Ing. Martin Bloch, CSc.

Bc. Martin Kožený

České vysoké učení technické v Praze - Fakulta Elektrotechnická

23. ledna 2012



- prostudovat framework Squander
- popsat význam jednotlivých komponent
- implementace sady algoritmů, které je obtížné implementovat imperativně
- pro vybrané algoritmy porovnat implementaci klasickým způsobem a pomocí frameworku

- prostudovat framework Squander
- popsat význam jednotlivých komponent
- implementace sady algoritmů, které je obtížné implementovat imperativně
- pro vybrané algoritmy porovnat implementaci klasickým způsobem a pomocí frameworku

- prostudovat framework Squander
- popsat význam jednotlivých komponent
- implementace sady algoritmů, které je obtížné implementovat imperativně
- pro vybrané algoritmy porovnat implementaci klasickým způsobem a pomocí frameworku

- prostudovat framework Squander
- popsat význam jednotlivých komponent
- implementace sady algoritmů, které je obtížné implementovat imperativně
- pro vybrané algoritmy porovnat implementaci klasickým způsobem a pomocí frameworku

## Základní pojmy

- deklarativní programování
- anotace
- Squander

## Základní pojmy

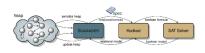
- deklarativní programování
- anotace
- Squander

## Základní pojmy

- deklarativní programování
- anotace
- Squander

#### Architektura

- serializace heap do relací
- překlad relací na heap do Kodkodu
- překlad relací do booleovské logiky
- pokud je nalezeno řešení, tak následuje obnovení relací z ohodnocené booleovské formule a hodnot atributů z relací
- obnova heapu a promítnutí řešení



- solver pro relační logiku
- požaduje ohraničení pro každou relaci a relační formuli
- překládá daný problém do SAT
- používá SAT solver k nalezení vyhovujícího řešení, které vrací, pokud je nalezeno

- solver pro relační logiku
- požaduje ohraničení pro každou relaci a relační formuli
- překládá daný problém do SAT
- používá SAT solver k nalezení vyhovujícího řešení, které vrací, pokud je nalezeno

- solver pro relační logiku
- požaduje ohraničení pro každou relaci a relační formuli
- překládá daný problém do SAT
- používá SAT solver k nalezení vyhovujícího řešení, které vrací, pokud je nalezeno

- solver pro relační logiku
- požaduje ohraničení pro každou relaci a relační formuli
- překládá daný problém do SAT
- používá SAT solver k nalezení vyhovujícího řešení, které vrací, pokud je nalezeno

### **JFSL**

- specifikace pro Javu podporující relační a množinovou algebru
- pomocí této specifikace je možno deklarovat jaká část heapu se změní a jak
- poskytuje algebraické operátory společně s celočíselnými operátory a booleovskými operátory

### **JFSL**

- specifikace pro Javu podporující relační a množinovou algebru
- pomocí této specifikace je možno deklarovat jaká část heapu se změní a jak
- poskytuje algebraické operátory společně s celočíselnými operátory a booleovskými operátory

### **JFSL**

- specifikace pro Javu podporující relační a množinovou algebru
- pomocí této specifikace je možno deklarovat jaká část heapu se změní a jak
- poskytuje algebraické operátory společně s celočíselnými operátory a booleovskými operátory

- Problém batohu
- Zobecněná bisekční šířka
- L-dominující množina grafu
- Nalezení Hamiltonovské cesty
- Trojúhelníkový soliter
- Problém n dam

- Problém batohu
- Zobecněná bisekční šířka
- L-dominující množina grafu
- Nalezení Hamiltonovské cesty
- Trojúhelníkový soliter
- Problém n dam

- Problém batohu
- Zobecněná bisekční šířka
- L-dominující množina grafu
- Nalezení Hamiltonovské cesty
- Trojúhelníkový soliter
- Problém n dam

- Problém batohu
- Zobecněná bisekční šířka
- L-dominující množina grafu
- Nalezení Hamiltonovské cesty
- Trojúhelníkový soliter
- Problém n dam

- Problém batohu
- Zobecněná bisekční šířka
- L-dominující množina grafu
- Nalezení Hamiltonovské cesty
- Trojúhelníkový soliter
- Problém n dam

- Problém batohu
- Zobecněná bisekční šířka
- L-dominující množina grafu
- Nalezení Hamiltonovské cesty
- Trojúhelníkový soliter
- Problém n dam

### Nalezení Hamiltonovské cesty

```
@Ensures ({
      "return[int] in this.edges.elts",
      "return[int].(src + dest) = this.nodes.elts" ,
      "return.length = \#this.nodes.elts - 1 ",
      "all i: int | i >= 0 \&\& i < return. | ength - 1 =>
6
7
       return[i]. dest = return[i+1].src
  @Modifies ({ "return.length" , "return.elems" })
  @FreshObjects ( c|s = Edge[]. class , num = 1 )
  public Edge [] solveHamiltonianPath()
10
11
12
    return Squander.exe(this);
13 }
```

Listing 1: Implementace nalezení Hamiltonovské cesty ve Squanderu

### Porovnání

- k zvolené sadě algoritmů byly naimplementovány jejich "imperativní protějšky"
- imperativní algoritmy byly naimplementovány technikou BB-DFS (L-dominující množina grafu,...) nebo pomoci bactrackingu (Nalezení Hamiltonovské cesty)
- k jednotlivým algoritmům byly vygenerovány instance daného problému, které sloužily k porovnání výpočetního času, zatížení procesoru a paměťové náročnosti daného algoritmu v dané implementaci

### Porovnání

- k zvolené sadě algoritmů byly naimplementovány jejich "imperativní protějšky"
- imperativní algoritmy byly naimplementovány technikou BB-DFS (L-dominující množina grafu,...) nebo pomocí bactrackingu (Nalezení Hamiltonovské cesty)
- k jednotlivým algoritmům byly vygenerovány instance daného problému, které sloužily k porovnání výpočetního času, zatížení procesoru a paměťové náročnosti daného algoritmu v dané implementaci

#### Porovnání

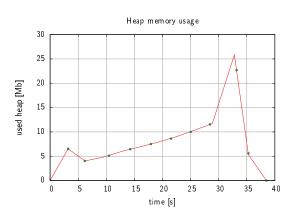
- k zvolené sadě algoritmů byly naimplementovány jejich "imperativní protějšky"
- imperativní algoritmy byly naimplementovány technikou BB-DFS (L-dominující množina grafu,...) nebo pomocí bactrackingu (Nalezení Hamiltonovské cesty)
- k jednotlivým algoritmům byly vygenerovány instance daného problému, které sloužily k porovnání výpočetního času, zatížení procesoru a paměťové náročnosti daného algoritmu v dané implementaci

## Porovnání výpočetních časů

	Number of nodes in the graph								
	70 max grade		80		90		100		
			max grade		max grade		max grade		
	2	3	4	2	3	2	3	2	3
Imperatively	30	3 940	t/o	20	14 920	70	173 090	40	t/o
Squander	3 940	5 100	t/o	4 060	70 860	5 080	t/o	4 700	t/o

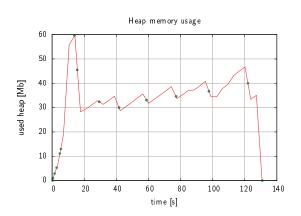
Obrázek: Výpočetní časy jednotlivých instancí obou implementací Nalezení Hamiltonovské cesty

### Paměťová náročnost - imperativní implementace



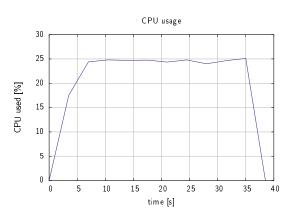
Obrázek: Využití heap v čase - Nalezení Hamiltonovské cesty v imperativní implementataci pro graf se 40 uzly, maximálním stupněm 5

### Paměťová náročnost - Squander



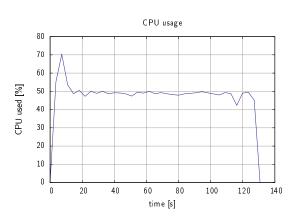
Obrázek: Využití heap v čase - Nalezení Hamiltonovské cesty v implementataci frameworkem Squander pro graf se 40 uzly, maximálním stupněm 5

### Zatížení procesoru - imperativní implementace



Obrázek: Zatížení procesoru v čase - Nalezení Hamiltonovské cesty v imperativní implementataci pro graf se 40 uzly, maximálním stupněm 5

### Zatížení procesoru - Squander



Obrázek: Zatížení procesoru v čase - Nalezení Hamiltonovské cesty v implementataci frameworkem Squander pro graf se 40 uzly, maximálním stupněm 5

# Činnost garbage collectoru

	Number of nodes in the graph						
	40	50	80				
	max grade	max grade	max grade				
	4	5	3				
Imperatively	$0.01\% \ (0.005126 \ secs)$	0.01% (0.006266 secs)	$0.008\% \ (0.00125 \ \text{secs})$				
Squander	0.8% (1.054949 secs)	$0.3\% \ (1.908237 \ \text{secs})$	1.2% (0.851782 secs)				

Obrázek: Poměr časové činnosti garbage collectoru ku celkovému výpočetnímu času u implementací Nalezení Hamiltonovské cesty

### Porovnání závislostí

- pro implementaci ve Squanderu podle vypočítaných korelací závisí výpočetní čas více na maximálním stupni uzlu v grafu hodnota korelace 0.91 - než na počtu uzlů v grafu - hodnota korelace 0.48
- pro imperativní implementaci podle vypočítaných korelací

### Porovnání závislostí

- pro implementaci ve Squanderu podle vypočítaných korelací závisí výpočetní čas více na maximálním stupni uzlu v grafu hodnota korelace 0.91 - než na počtu uzlů v grafu - hodnota korelace 0.48
- pro imperativní implementaci podle vypočítaných korelací závisí trochu více výpočetní čas na počtu uzlů v grafu hodnota korelace 0.48 - než na maximálním stupni uzlu v grafu
  - hodnota korelace 0.44

- Squander je zajímavý nástroj pro programování problémů obsahujících mnoho závislostí
- JFSL poskytuje dostatečné množství výrazů pro implementaci algoritmů
- díky frameworku lze současně snadno využít výhod jak imperativního, tak deklarativního programování
- při programování občas nastává problém se scopem celočíselných proměnných

- Squander je zajímavý nástroj pro programování problémů obsahujících mnoho závislostí
- JFSL poskytuje dostatečné množství výrazů pro implementaci algoritmů
- díky frameworku lze současně snadno využít výhod jak imperativního, tak deklarativního programování
- při programování občas nastává problém se scopem celočíselných proměnných

- Squander je zajímavý nástroj pro programování problémů obsahujících mnoho závislostí
- JFSL poskytuje dostatečné množství výrazů pro implementaci algoritmů
- díky frameworku lze současně snadno využít výhod jak imperativního, tak deklarativního programování
- při programování občas nastává problém se scopem celočíselných proměnných

- Squander je zajímavý nástroj pro programování problémů obsahujících mnoho závislostí
- JFSL poskytuje dostatečné množství výrazů pro implementaci algoritmů
- díky frameworku lze současně snadno využít výhod jak imperativního, tak deklarativního programování
- při programování občas nastává problém se scopem celočíselných proměnných

#### • framework podporuje pouze first order logic

- při použití frameworku dochází samozřejmě k větší paměťové zátěži než při imperativním programování, nicméně zátěž na procesor je podobná
- výpočetní čas implementace ve frameworku je závislý na jiných parametrech instance než je tomu u imperativní implementace
- programování ve frameworku lze v praxi využít např. pro programování rozvrhů, kontroly studijního plánu a jiných problémů obsahujících velké množství závislostí

- framework podporuje pouze first order logic
- při použití frameworku dochází samozřejmě k větší paměťové zátěži než při imperativním programování, nicméně zátěž na procesor je podobná
- výpočetní čas implementace ve frameworku je závislý na jiných parametrech instance než je tomu u imperativní implementace
- programování ve frameworku lze v praxi využít např. pro programování rozvrhů, kontroly studijního plánu a jiných problémů obsahujících velké množství závislostí

- framework podporuje pouze first order logic
- při použití frameworku dochází samozřejmě k větší paměťové zátěži než při imperativním programování, nicméně zátěž na procesor je podobná
- výpočetní čas implementace ve frameworku je závislý na jiných parametrech instance než je tomu u imperativní implementace
- programování ve frameworku lze v praxi využít např. pro programování rozvrhů, kontroly studijního plánu a jiných problémů obsahujících velké množství závislostí

- framework podporuje pouze first order logic
- při použití frameworku dochází samozřejmě k větší paměťové zátěži než při imperativním programování, nicméně zátěž na procesor je podobná
- výpočetní čas implementace ve frameworku je závislý na jiných parametrech instance než je tomu u imperativní implementace
- programování ve frameworku lze v praxi využít např. pro programování rozvrhů, kontroly studijního plánu a jiných problémů obsahujících velké množství závislostí