Отложенные вычисления и потоки

Денис С. Мигинский

Загадка

```
(letfn [(fact [n]
          (reduce *' (range 1 n)))]
  (time (fact 1000))
  (time (map fact (range 1 1001))))
>>
"Elapsed time: 2.779141 msecs"
"Elapsed time: 0.014613 msecs"
; объясните результат профилирования
```

Разгадка

```
(letfn [(fact [n]
           (reduce * (range 1 n)))]
  (time (fact 1000))
  (time (nth
           (map fact (range 1 1001))
          999)))
>>
"Elapsed time: 2.975903 msecs"
"Elapsed time: 588.023119 msecs"
; время затрачено на востребование
;999-го элемента
```

Рекурсивное определение последовательности: попытка 1

```
(def naturals
  (cons 1 (map inc naturals)))
>>
#<CompilerException
java.lang.IllegalStateException: Var
user/naturals is unbound.</pre>
```

Рекурсивное определение последовательности: попытка 2

```
(def naturals
  (lazy-seq
        (cons 1 (map inc naturals))))
(nth naturals 10)
>>
11
```

Устройство «ленивых» последовательностей

```
(def naturals
     (lazy-seq
        (cons 1 (map inc naturals))))
              обещание вычислить (cons 1 (map ...
naturals
   (nth naturals 10)
  ; вычисляем (cons 1 (map...
                 обещание (cons (inc (first naturals)) (map ...
naturals
  ;вычисляем (cons (inc (first naturals)...
naturals
                       обещание (cons (inc (second naturals)) (map ...
```

Бесконечная последовательность (поток) чисел Фибоначчи

```
; рекурсивное определение
(def fibs
  (lazy-cat '(0 1)
    (map + fibs (rest fibs))))
; определение через порождающую функцию
(let [fibs (map
             first
              (iterate
                (fn [[v1 v2]]
                  [v2 (+ v1 v2)])
                [0 1]))]
  (nth fibs 10))
```

«Ленивые» операции над последовательностями

```
; порождение «ленивой»
;последовательности из коллекции
(seq coll)
; порождение «обещания» вычислить
; последовательность
(lazy-seq & body)
; эквивалентно (concat (lazy-seq s1)
; (lazy-seq s2) ...
(lazy-cat s1 s2 & rest)
```

«Ленивые» операции над последовательностями

```
; порождение (x (f x) (f (f x)) ...
(iterate f x)
; получение части последовательности
(take n coll)
(for ...
(map ...
(filter ...
(rest ...
```

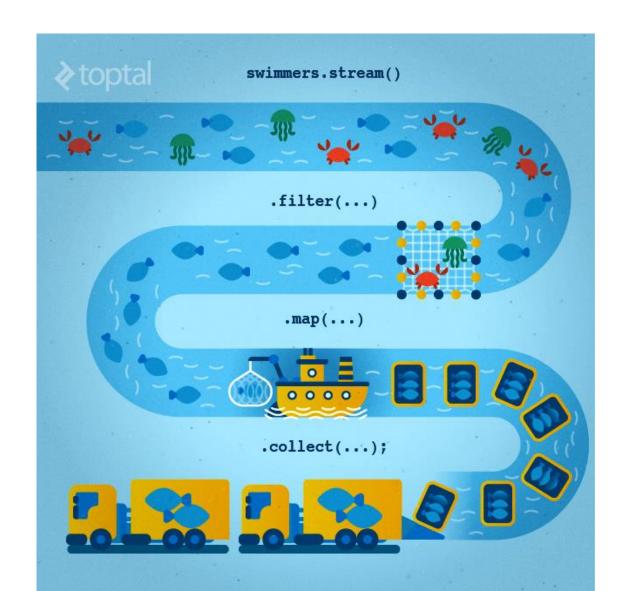
«Неленивые» операции

```
; выбор элемента последовательности
(nth coll n)
(first coll)
;принудительное вычисление
(doall coll)
(dorun coll)
; аналогично for, но допускает побочные
; эффекты и не возвращает значения.
; Похоже на each в Ruby.
(doseq seq-expr & body)
(reduce ...
(cons ...
```

Потоки

```
;; СКОЛЬКО ЭЛЕМЕНТОВ ВЫЧИСЛИТСЯ
;;в map и filter?
(take 10
  (map # (* % %)
    (filter # (= 0 (mod % 2))
       (range 100))))
;; эквивалентная запись
(->> (range 100)
     (filter # (= 0 (mod % 2)))
     (map # (* % %))
     (take 10))
```

Иллюстрация (Java)



Файловые потоки

Представление времени и состояния

	Императивное программирование	Функциональное программирование
Модельное состояние	Состояние переменных	Неизменяемая структура данных
Изменение модельного состояния	Изменение состояния переменных	Порождение новой структуры данных в потоке (stream)
Модельное время время	Тождественно вычислительному времени	Перемещение по потоку

Функциональные объекты с операцией отката

Задача: необходимо реализовать универсальное (т.е. не привязанное к конкретной задаче/предметной области) представление объектов с операцией отката (undo)

Анализ задачи

Механизм не должен раскрывать детали своей реализации (принцип абстракции)

Механизм не должен ничего знать про структуру состояния объекта и набор операций над ним (требование универсальности)

Необходимо предоставлять прозрачный доступ к объекту:

- инициализация объекта
- получение состояния объекта
- изменение состояния объекта

Должна быть реализована операция undo

Проектирование: АРІ

```
; порождение объекта
(defn object [init-state] ...)
;получение состояния объекта
(defn state [obj] ...)
; замена состояния объекта
(defn replace-state [obj new-state]...)
;изменение состояния мутатором
(defn change-state [obj mutator] ...)
; возврат в предыдущее состояние
(defn undo [obj] ...)
```

Реализация

```
(defn object [state]
  (list state))
(defn state [obj]
 (first obj))
(defn replace-state [obj new-state]
  (cons new-state obj))
(defn change-state [obj mutator]
  (replace-state obj (mutator (state obj))))
(defn undo [obj]
  (rest obj))
```

Покрытие тестами

```
(test/is (= (state (object 1)) 1))
(test/is (= (state
               (replace-state (object 1) 2))
            2))
(test/is (= (state
               (change-state (object 1) inc))
            2))
(test/is (= (state
               (undo
                 (replace-state (object 1) 2)))
            1))
; особые случаи
(test/is (= (state (undo (object 1))) nil))
(test/is (= (state
               (replace-state
                 (undo (object 1)) 2))
            2))
```

Вариации на тему отложенных вычислений

Крайние случаи:

- вычисление происходит в момент подачи команды (чисто императивный случай)
- вычисление происходит в момент востребования значения (чисто функциональный случай)

Промежуточный (асинхронный) случай:

- в момент подачи команды запускается отдельный поток исполнения (возможно, на удаленном узле)
- в момент востребования результата выбирается результат вычисления (при необходимости с ожиданием)
- могут быть предоставлены дополнительные средства для мониторинга вычислений

Задача 2.2 поток простых чисел

Реализуйте бесконечную последовательность простых чисел

Задача 3.2: численное интегрирование с потоками

Модифицировать решение задачи 3.1 таким образом, чтобы вместо мемоизации использовались потоки

Показать прирост производительности с помощью **time**. Обеспечить покрытие функциональными тестами.