# Обработка ошибок — общие соображения и грязные подробности

#### Дмитрий Грошев



Application Developer Days 11.05.2012

# Вступление



Все делают ошибки, однако некоторые думают об ошибках так:





#### Но лучше делать это так:



### Ошибки



Для этого нужно знать о враге больше!

# Короткий план доклада



- общие соображения
  - классификация ошибок
  - о балансе
  - простые и сложные ошибки
  - третий путь
  - всё ещё хуже ошибки перегрузки, ошибки параллелизма
- грязные подробности
  - исторически сложившиеся методы обработки ошибок
  - снова о статике и немного о монадах
  - велосипеды
  - пример кода

# Часть 1: общие соображения

# Классификация



#### Наиболее очевидная классификация:

- времени компиляции
- времени выполнения

# Ремарка о балансе



#### Когда ловить ошибки?

- ▶ во время компиляции код либо сложнее, либо многословнее
- ▶ во время выполнения падает надёжность

Необходим баланс между этими крайностями

### «Простые» ошибки



#### Ошибки бывают очевидными:

```
a = 1
b = "b"
a + b
```

- ▶ JS: «это не ошибка»
- ► Python: «добавь try/except»
- ► Java: «где типы?»

### «Это не ошибка»



Этот слайд оставлен пустым в память всех жертв плохого дизайна

### «Добавь try/except»



```
a = 1
b = "b"
try:
a + b
except TypeError:
print "something bad happened"
```

- повседневная реальность большинства разработчиков
- требует юнит-тестов
- 100% покрытие ничего не гарантирует

### «Где типы?»



```
public class AddNumbers {
    public static int add() {
        int a = 1;
        String b = "b";
        return a + b;
}
```

- этот код даже не скомпилируется
- этого кода слишком много
- ▶ люди не любят писать много и отказываются от типов вообще

### «Где типы?»



```
my_sum = a + b
where a = 1
b = "b"
```

- этот код тоже не скомпилируется
- типы а и b однозначно вытекают из соответствующих литералов — зачем их указывать?
- компилятор может пытаться выводить типы сам
- не все корректные программы могут пройти проверку типов

# Проблема статической типизации



Ещё раз: не все корректные программы статически типизируемы

Или: любая система типов может мешать программисту

# Проблема статической типизации



```
Пример:
```

```
public class test {
    public static int add() throws IOException {
        int a = 1;
        int b = 1;
        return a + b;
    }
}
```

### Оптимистичная типизация



```
type_error() ->
A = 1,
B = "b",
A + B.
```

- этот код скомпилируется
- ▶ тайпчекер (отдельная программа в случае Erlang'a) укажет на ошибку

### Оптимистичная типизация



```
no_type_error() ->
A = 1,
B = "b",
try throw(B)
catch _:T -> A + T
end.
```

- ▶ тайпчекер не найдёт ошибки в этом коде
- «оптимистичная» = если тайпчекер не может вывести тип, считается, что всё хорошо

### Оптимистичная типизация



#### Система типов:

- оптимистичная пропускает часть ошибок (но все найденные ошибки существуют в реальности)
- пессимистичная отклоняет часть корректных программ (но скомпилированная программа точно не содержит ошибок типов)

# «Простые» ошибки: резюме



Проблема ошибок типов («простых» ошибок) более-менее решена

- статическая типизация с выводом типов
- оптимистичная типизация для динамических языков



```
public class FindMean {
    public static float mean(String[] args) {
        int a = Integer.parseInt(args[0]);
        int b = Integer.parseInt(args[1]);
        return (a + b) / 2;
    }
}
```

- этот код скомпилируется
- где ошибка?

#### «Сложные» ошибки



- ▶ в выражении [(a + b) / 2] a + b может быть больше, чем int
- это сложно увидеть глазами
- это не проверит компилятор
- ▶ 100% coverage не поможет
- эти ошибки связаны со значениями (а не с типами)

# Property-based тестирование



- тестирующая система сама может генерировать тесты
- ▶ предполагается, что в определении json нет ошибки
- ▶ вероятность найти «сложную» ошибку выше

### Зависимые типы



```
fun add {m,n:int}
(a: int m, b: int n): int (m+n) =
a + b
```

- конкретные значения и их соотношения являются параметрами типов
- сложные компиляторы, очень сложно писать

# «Сложные» ошибки: резюме



- проблема не имеет общепринятого решения
- ошибки такого рода во время выполнения практически неизбежны
- что делать?

# Good enough



#### Нужно:

- признать неизбежность ошибок
- проектировать весь стек технологий с учётом неизбежности неожиданных ошибок
- разделять обработку ошибок для отображения и для сохранения работоспособности системы в целом

# Ремарка о работоспособности



- сначала работоспособность
- потом отображение

Хороший пример — CGI и HTTP 500 вместо падения сервера

# Хьюстон, у нас проблема



#### Ошибка произошла. Что делать?

- отбросить испорченные данные вместо сохранения
- перезапуститься
- let it crash (it will crash anyway)

# Цена перезапуска



#### Необходимо минимизировать цену перезапуска

- изоляция потоков исполнения
- изоляция данных
- асинхронный message-passing
- никаких глобальных event loop'ов
- никому нельзя доверять

### Логика перезапуска

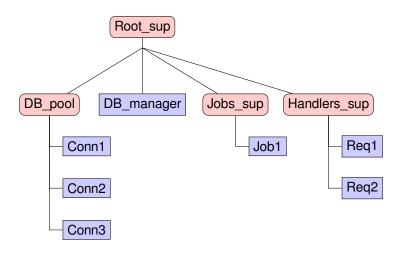


#### Необходимо контролировать логику перезапуска

- ошибка может произойти для группы процессов
- если ошибка происходит слишком часто, нет смысла перезапускать процессы
- ▶ то, что перезапускает (supervisor) само может содержать ошибку

# Supervisor tree





# Ремарка



Кстати, мы только что изобрели Erlang

# Ремарка



Каждый раз, когда кто-то говорит о поддержке многоядерных сред Erlang'ом как о главном его плюсе, Бог убивает котёнка

# Не только неожиданные ошибки



Подход let it crash можно расширить на известные программисту ошибки:

```
assert_tuple(X) ->
{_, _} = X.
```

Иногда можно описывать только happy path:

```
read_input(Str) ->
{ok, X} = parse_input(Str),
ok = do_something(X).
```

# Chaos monkey



- в 2010 Netflix переехал на AWS
- стоимость перезапуска инстанса упала
- Netflix создал Chaos monkey процесс, убивающий случайный инстанс
- цена перезапуска должна быть низкой

### Load hell



Высокая нагрузка это не «мой магазин виагры держит 10к хитов в сутки»

#### Load hell



#### Ошибки, связанные с высокой нагрузкой:

- ▶ переполнение mailbox'ов в случае message passing
- переполнение числа открытых файловых дескрипторов
- невозможность сделать malloc
- медленные дисковые операции (нет записи в лог)
- **.**...

#### Техники борьбы:

- back pressure
- back pressure
- back pressure

Компилятор не помогает, нагрузочное тестирование может не содержать все «опасные» паттерны активности

#### Hell of parallel execution



- паралеллизм при исполнении программ делает всё ещё хуже
- правильные программы при параллельном исполнении становятся неправильными
- ▶ подробнее в докладе Евгения Кирпичёва на ADD-2010

# Часть 2: грязные подробности

## Обработка кодов ошибок



```
const int CODE_ONE = 1;
const int CODE_TWO = 2;

int foo() {
   if (bar()) {
      return CODE_ONE;
   } else {
      return CODE_TWO;
   }
}
```

- ▶ мы все это видели
- компилятор не контролирует обработку возвращаемых значений
- ▶ код превращается в лапшу из if'ов/case'ов



# Exception in thread "main" java.lang.NullPointerException

- null гораздо хуже кодов возврата
- компилятор контролирует обработку возвращаемых значений, но не null
- Тони Хоар (создатель Algol'a) считает введение null своей худшей ошибкой
- null не является типом, и потому относится к «сложным» ошибкам значений термов

#### Ремарка: тотальность



Тотальность — свойство функции всегда возвращать что-то осмысленное.

#### Плохо:

```
def connect_bad(db):
return get_connection(db) if good(db) else None
Хорошо:
def connect_better(db):
if not good(db): log_and_raise(DbException(db))
return get connection(db)
```

Тотальность помогает изолировать ошибки и отлаживать код

#### О потоках



- ▶ control flow: обычно виден, локален и очевиден
- error flow: может быть абсолютно неочевидным

#### Error flow



```
req handlers.py:
  def handle req(req):
       try:
2
           data handlers.handle(reg.data)
       except SomeException:
           do something()
5
  data handlers.py:
  def handle(data):
       if not test(data):
           raise SomeException()
3
       else:
           store(data)
```

#### Error flow



- Exception'ы делают error flow нелокальным и независимым от control flow
- ▶ checked exceptions в Java помогает решить эту проблему
- альтернатива метки успешности/неуспешности выполнения

### Метки успешности



```
req_handlers.py:

def handle_req(req):
    (is_ok, result) = data_handlers.handle(req.data)
    if not is_ok: do_something()

data_handlers.py:

def handle(data):
    if not test(data): return (False, 0)
    return (True, store(data))
```

### Метки успешности



- непривычно
- error flow полностью соответствует control flow
- ► тайпчекер может проверять обработку ошибок без поддержки checked exceptions

### Проблема



```
def handle(data):
    (is_ok, foo_result) = foo(data)
    if not is_ok:
        return (False, data)
    (is_ok, bar_result) = bar(foo_result)
    if not is_ok:
        return (False, data)
    return baz(bar_result)
```

### Двойственная природа Exception'a



#### Exception выполняет 2 функции:

- оповещение вызывающего об ошибке
- прерывание исполнения

Можно ли решить вторую проблему с метками успешности?

## Pattern matching



```
def handle(data):
    (is_ok, foo_result) = foo(data)
    if not is_ok:
        return False
    (is_ok, bar_result) = bar(foo_result)
    if not is_ok:
        return False
    return baz(bar_result)
```

```
TypeError: 'bool' object is not iterable
```

Поток выполнения прерывается, но ошибка неинформативна

### Pattern matching



```
handle(Data) ->
{ok, FooResult} = foo(Data),
{ok, BarResult} = bar(FooResult),
baz(BarResult).
```

```
** exception error: no match of right hand side value {error,foobar}
```

Ошибка информативнее, но это exception со всеми его минусами

#### Смысл точки с запятой



```
a = foo();
b = bar(a, "baz");
```

- ▶ ";" можно воспринимать как «безусловно перейти к следующему выражению»
- можно заменить данный переход на условный

### Функция bind



```
bind(foo(),
lambda a: bind(bar(a, "baz"),
lambda b: b))
```

- функция bind принимает решение, вызвать ли свой второй аргумент
- в любой момент вся цепочка выражений может вернуть значение без вычисления остальных выражений
- если foo и bar возвращают метки успешности, конструкция аналогична использованию Exception
- тайпчекер, если он есть, может контролировать возврат foo и bar

### Функция bind



```
def foo():
    return (True, "foo")

def bar(str1, str2):
    return (True, str1 + str2)

def bind((is_ok, value), f):
    if is_ok:
```

#### Функция return



#### else:

1

2

#### return False

- многие функции ничего не знают про наши метки успешности выполнения
- ▶ return позволяет использовать их

### Функция return



```
def ret(value):
    return (True, value)

def ignorant_foo():
    return "foo"
```

### Монада Maybe



- сочетание соглашения о метках успешности выполнения, bind и return образует монаду (в данном случае Maybe)
- в этой модели можно оперировать с любыми функциями
- ▶ bind обеспечивает прерывание потока выполнения
- подобную конструкцию можно создать в любом языке с первоклассными функциями
- error flow полностью совпадает с control flow
- тайпчекер укажет на ошибки
- счастье

### Проблемы монадической обработки ошибок



- без оптимизирующего компилятора активное создание анонимных функций может быть проблемой
- без тайпчекера легко забыть вернуть значение с меткой успешности
- необходимы синтаксические извращения, чтобы вызовы bind выглядели менее страшно
- вызывающий код должен уметь обрабатывать ошибки вызываемого кода
- иногда при ошибке нужно передавать управление выше по стеку, а не непосредственно вызывающему, в этом случае код становится громоздким

#### Снова о балансе



- Exception'ы делают код более запутанным и менее предсказуемым, но удобны для передачи управления далеко по стеку
- отсутствие checked exceptions делают использование библиотек с exception ами опасным либо трудноотлаживаемым (catch-all)
- метки успешности выполнения требуют либо развитого pattern matching'a, либо монад, но делают код понятнее
- pattern matching есть не везде и затрудняет перехват ошибок (если он нужен)
- монады сложно сделать быстрыми и удобными без поддержки языка



```
Промежуточный вариант:
```

```
def my call(f, err, args*):
       try:
2
            return f(*args)
3
       except Exception as e:
            raise MyException(False, (err, e))
5
6
   def my return(x):
7
       raise MyException(True, x)
9
   def test():
10
       try:
11
            conn = my call(connect db, "can't connect")
12
            data = my call(make request, "req error", conn)
13
            my return(data)
14
       except MyException as e:
15
            return e.result if e.is ok else e.error
16
```

#### Эмуляция монад



- нет оверхеда на создание анонимных функций
- ▶ функция test тотальна
- ▶ catch-all малы и не затрудняют дебаг



- ▶ мы пишем на Erlang'e
- Erlang позволяет мало думать о влиянии ошибок на стабильность системы
- вместо размышлений о стабильности приходится много думать об отображении ошибок



```
handle(Reg. #state(...}=State) ->
 1
 2
           {Bindings, Req@} = cowboy http req:bindings(Req),
 3
          {OSVals, Reg@} = cowbov http reg:gs vals(Reg@).
          Reg@ = trv
 5
                      {Method. TaskName. VarSpecs} =
                          ?Z CATCH({ , , } = lists:keyfind(Method, 1, TaskSpecs),
                                   bad method).
                      TaskVarsRoute =
 9
                          ?Z CATCH([fetch var(RouteVar, RouteVarType, Bindings)
10
                                    [] {RouteVar, RouteVarType} <- RouteVars],</pre>
11
                                   bad route),
12
                      TaskVars = [?Z CATCH(fetch var(Var, VarType, QSVals),
13
                                           {bad var, Var})
                                  || {Var, VarType} <- VarSpecs],</pre>
14
15
                      z return(rnbwdash task:create(...))
                  catch
16
17
                      ?Z OK(Task) -> form reply(run task(Task), Errors, Reg@);
18
                      ?Z ERROR(Err) -> form error(Err, Reg@)
19
                  end.
20
          {ok, Reg@, State}.
```



```
try
        {Method, TaskName, VarSpecs} =
5
          ?Z_CATCH({_, _, _} = lists:keyfind(Method, 1, TaskSpecs),
                    bad method),
7
        TaskVarsRoute =
          ?Z CATCH([fetch var(RouteVar, RouteVarType, Bindings)
                     | {RouteVar, RouteVarType} <- RouteVars],</pre>
10
                    bad route).
11
        TaskVars = [?Z CATCH(fetch var(Var, VarType, QSVals),
12
                               {bad var, Var})
13
                     || {Var, VarType} <- VarSpecs],</pre>
14
        z return(rnbwdash task:create(...))
15
    catch
16
        ?Z OK(Task) -> form reply(run task(Task), Errors, Req@);
17
        ?Z ERROR(Err) -> form error(Err, Req@)
18
    end
19
```



```
-define(Z_CATCH(EXPR, ERROR),
try
EXPR
catch
:_:_ -> throw({z_throw, {error, ERROR}})
end).
```



```
{Method, TaskName, VarSpecs} =

2Z_CATCH({_, _, _} = lists:keyfind(Method, 1, TaskSpecs)
bad_method)
```





```
TaskVars = [?Z_CATCH(fetch_var(Var, VarType, QSVals),

{bad_var, Var})

{Var, VarType} <- VarSpecs]
```

Ну и наконец...



# Вопросы?

Мы ищем сотрудников! office@selectel.ru

#### Были использованы следующие картинки под СС:

- http://commons.wikimedia.org/wiki/File:Struthio-camelus-australis-grazing.jpg
- http://commons.wikimedia.org/wiki/File:%22Attack-Attack-Attack%22\_-\_NARA\_-513888.tif