

Обработка ошибок — общие соображения и грязные подробности

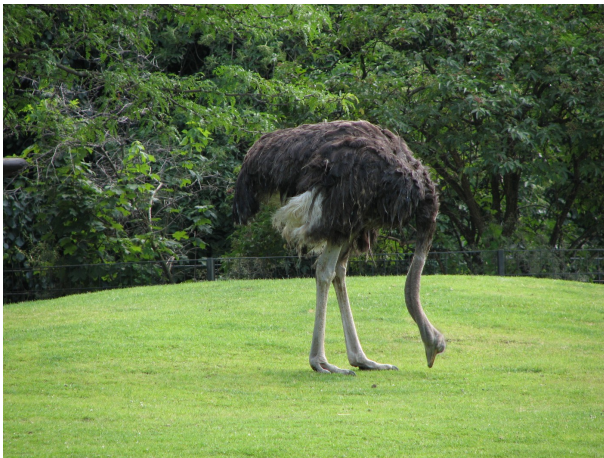
Дмитрий Грошев



Application Developer Days
11.05.2012

Вступление

Все делают ошибки, однако некоторые думают об ошибках так:



Но лучше делать это так:



Для этого нужно знать о враге больше!

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

Часть 1: общие соображения

Наиболее очевидная классификация:

- ▶ времени компиляции
- ▶ времени выполнения

Когда ловить ошибки?

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

Необходим баланс между этими крайностями

Ошибки бывают очевидными:

Python

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

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

Этот слайд оставлен пустым в память всех жертв плохого дизайна

Python

```
a = 1
b = "b"
try:
    a + b
except TypeError:
    print "something_bad_happened"
```

- ▶ повседневная реальность большого количества разработчиков
- ▶ требует юнит-тестов
- ▶ 100% покрытие ничего не гарантирует

Java

```
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

Haskell

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

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

Ещё раз: не все корректные программы статически типизируемы

Или: любая система типов может мешать программисту

Erlang

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

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

Erlang

```
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

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)

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

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

Java

```
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?

- ▶ 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)

Erlang

```
prop_encode_decode() ->  
    ?FORALL(Data, json(),  
            Data == decode(encode(Data))).
```

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

ATS

```
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

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

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

- ▶ сначала работоспособность
- ▶ потом отображение

Хороший пример — CGI и HTTP 500 вместо падения сервера

Ошибка произошла. Что делать?

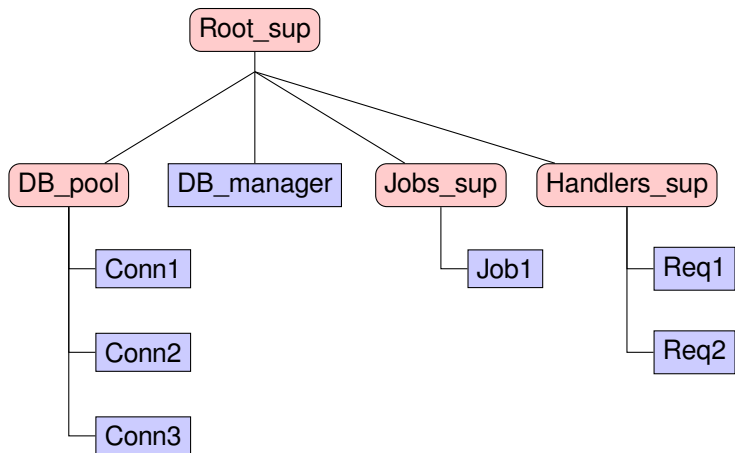
- ▶ отбросить испорченные данные вместо сохранения
- ▶ перезапуститься
- ▶ let it crash (it will crash anyway)

Необходимо минимизировать цену перезапуска

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

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



Кстати, мы только что изобрели Erlang

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

Подход let it crash можно расширить на известные программисту ошибки:

Erlang

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

Иногда можно описывать только happy path:

Erlang

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

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

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

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

Часть 2: грязные подробности

C

```
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

Java

```
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

Тотальность — свойство функции всегда возвращать что-то осмысленное.

Плохо:

Python

```
def connect_bad(db):  
    return get_connection(db) if good(db) else None
```

Хорошо:

Python

```
def connect_better(db):  
    if not good(db): log_and_raise(DbException(db))  
    return get_connection(db)
```

Тотальность помогает изолировать ошибки и отлаживать код

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

req_handlers.py

```
def handle_req(req):  
    try:  
        data_handlers.handle(req.data)  
    except SomeException:  
        do_something()
```

data_handlers.py

```
def handle(data):  
    if not test(data):  
        raise SomeException()  
    else:  
        store(data)
```

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

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))
```

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

Python

```
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)
```

Exception выполняет 2 функции:

- ▶ оповещение вызывающего об ошибке
- ▶ прерывание исполнения

Можно ли решить вторую проблему с метками успешности?

Python

```
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

Erlang

```
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

Python

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

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

Python

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

- ▶ функция `comma` 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*

Python

```
def foo():  
    return (True, "foo")  
  
def bar(str1, str2):  
    return (True, str1 + str2)  
  
def bind((is_ok, value), f):  
    if is_ok:
```

Python

```
else:  
    return False
```

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

Python

```
def ret(value):  
    return (True, value)  
  
def ignorant_foo():  
    return "foo"
```

- ▶ 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

- ▶ 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

- ▶ 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:

Python

```
def my_call(f, err, args*):  
    try:  
        return f(*args)  
    except Exception as e:  
        raise MyException(False, (err, e))  
  
def my_return(x):  
    raise MyException(True, x)  
  
def test():  
    try:  
        conn = my_call(connect_db, "can't_connect")  
        data = my_call(make_request, "req_error", conn)  
        my_return(data)  
    except MyException as e:  
        return e.result if e.is_ok else e.error
```

- ▶ 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

Пример кода

Вопросы?

Мы ищем сотрудников! office@selectel.ru

Были использованы следующие картинки под CC:

- ▶ <http://commons.wikimedia.org/wiki/File:Struthio-camelus-australis-grazing.jpg>
- ▶ http://commons.wikimedia.org/wiki/File:%22Attack-Attack-Attack%22_-_NARA_-_513888.tif