Лекция 7. WhyML, автоматизация построения условий верификации

Цель лекции

Познакомиться с языком WhyML и научиться использовать его для автоматизации дедуктивной верификации.

Содержание

- ① Основные конструкции WhyML
- 2 Дополнительные конструкции
- 3 Модуль ref.Ref

Общая характеристика

- Инфраструктура Why3 умеет генерировать условия верификации (why3 ide file).
- WhyML функциональный язык со средствами формальной спецификации и дедуктивной верификации.
- Обычно выполняет роль промежуточного языка между языком программирования и средствами верификации.

Теории и модули

- Теории набор определений и явных целей доказательства
- Модули набор определений и моделей программ, для моделей программ надо доказать полную корректность, т.е. сгенерировать условия верификации
- Синтаксис теории: theory Name ... end
- Синтаксис модуля: module Name ... end
- Файл *.why не может содержать модули, с модулями файл должен называться *.mlw

Типы данных

- Целые числа: use import int.Int
- Пустой тип unit
- Декартово произведение type T = (T1,T2)
- Структуры, поля которых можно делать изменяемыми единственный способ реализовать переменные и операцию присваивания type S = { mutable v: T }
- Поле структуры это еще и функция, поэтому его имя входит в глобальную область видимости
- Типы могут быть полиморфными type array 't

Операции и выражения

- Любое вычисление это выражение
- e1 ; e2 последовательность вычислений выражений
- s.v <- e присваивание в изменяемое поле v структуры s
- () пустое вычисление (выражение типа unit)
- (expr,expr) кортеж
- $\{v = 3\}$ новое значение типа структуры, у которого есть поле v (такой тип единственный)
- условие if-then-else, циклы while, for

Функции и локальные переменные

- Локальная переменная: let var = expr in ...
- Разбиение кортежа: let (v1,v2) = expr in ...
- Неанонимная функция модель программы: let function (arguments) : returntype = expr
- Можно указать только заголовок функции, тогда вместо let надо написать val. Заголовок заканчивается перед символом равно.
- Функция нужна только для доказательства? После let надо написать ghost.
- Это лемма-функция? После let надо написать lemma.
- Нужна рекурсия? Надо приписать после let слово rec.

Пример модуля с функцией

```
module Factorial
use import int. Int
let rec fact rec (n: int): int =
    if n = 0 then 1 else n * fact rec (n - 1)
type intVar = { mutable v: int; }
let fact loop (n: int): int =
    let i = \{ v = 1; \} in
    let r = \{ v = 1; \} in
        while i.v \le n do
             r.v \leftarrow r.v * i.v;
             i.v < -i.v + 1
        done:
        r.v
end
```

Исключения

- Исключения прерывают вычисление
- Исключения используются для возврата из функции до ее завершения
- Надо описать тип исключения (конструкция exception)
- try-блок, with-обработчик, raise-генерация исключения

Запись спецификации

- Предусловие и постусловие пишется между заголовком функции и символом равно.
- Предусловие состоит из 1 или более конструкций requires {...}
- Постусловие состоит из 1 или более конструкций ensures {...}
- Возвращаемое значение записывается как result.
- Несколько requires означает их конъюнкцию. Аналогично с ensures.
- Ни одного requires означает истину. Аналогично с ensures.

Пример спецификаций

```
module SqrtExample
use import int. Int
val sqrt (n: int) : int
    requires \{ n >= 0 \}
    ensures { result * result <= n <
    (result + 1) * (result + 1) }
let foo (n: int) : int
    requires \{ n >= 0 \}
    ensures \{ result >= 0 \}
= sqrt n
end
```

Методы Флойда

- Точки сечения выбраны жестко: перед проверкой условий циклов
- Индуктивное утверждение записывается так: invariant {...} и пишется после слова do, если речь о цикле while
- Hесколько invariant возможно, это означает их конъюнкцию
- Фундированно множество выбрано жестко: целые числа и сравнение меньше
- Оценочная функция цикла записывается так: variant {...} и пишется там же, где invariant.
- Оценочная функция рекурсии записывается так же, но после предусловия.

Пример спецификации цикла

```
module MultLoop
use import int. Int
type intVar = { mutable v: int; }
let loop test (a b: int): int
     requires \{a >= 0\}
    ensures \{ result = a * b \}
= | \text{let } i = \{ v = 1; \} | in 
  let r = \{ v = 0; \} in
    while i.v \leq= a do
         invariant \{ i.v \le a + 1 \}
         invariant \{ r.v = (i.v - 1) * b \}
         variant \{a+1-i.v\}
         r.v \leftarrow r.v + b: i.v \leftarrow i.v + 1
    done; r.v end
```

Содержание

- ① Основные конструкции WhyML
- 2 Дополнительные конструкции
- Модуль ref.Ref

Доказательство примера

- Перепишите блок-схему вычисления квадратного корня в виде функции на языке *WhyML*. Напишите спецификацию и всё необходимое для методов Флойда.
- Завершите доказательство полной корректности: укажите недостающие леммы, докажите леммы по индукции или через последовательность других лемм, используйте вместо лемм вызов ghost-функции.

assert

- Вместо написания отдельной ghost-функции с пустым телом для доказательства некоторого утверждения удобнее воспользоваться конструкцией assert и не писать эту функцию.
- Синтаксис такой: assert { condition }
- Это аналогично ghost-функции с пустым телом и постусловием condition. Предусловие – предикат пути для базового пути из точки сечения в assert.

Пример с assert

end

```
module Theorems
use import int. Int
let theorem (x: int)
    requires \{ x > 0 \}
    ensures { exists t. t > 0 / x * t \Leftrightarrow x }
=
     assert { forall u. u * 2 = u + u };
```

ghost-переменные

- Если надо доказывать много утверждений про квантор существования, может быть проще завести переменную только для целей доказательства и нужным образом ее инициализировать или даже изменять прямо в функции. Такие переменные называются ghost-переменными.
- Синтаксис такой: let ghost var = ... in ...

Содержание

- ① Основные конструкции WhyML
- 2 Дополнительные конструкции
- Модуль ref.Ref

Мотивация

- Для каждого типа изменяемой переменной приходится писать тип с единственным mutable полем, причем имя поля должно быть уникально, это неудобно
- Можно решить проблему с уникальностью имени поля, сделав тип полиморфным, т.е. имеющим типовой параметр
- тем самым, уникальность будет обеспечивать значение типового параметра

Полиморфный тип

```
Это может выглядеть примерно так:

type s (* only small letters! *)

type ref 't = { mutable contents: 't; }

let prog (x: int) (sv: s) =

let y = { contents = 0 } in

(* type of y is ref int *)

let z = { contents = sv } in

(* type of z is ref s *)
```

ref.Ref

- В стандартной библиотеке why3 есть модуль ref.Ref.
- Он экспортирует такой же тип и функции для удобной работы с изменяемыми переменными.
- let y = ref 0 in создание переменной
- y := !y + 1 чтение переменной через восклицательный знак, изменение как в паскале