

解釋



程序语言

◎ 高级语言

- ◆ Statements and expressions are interpreted by another program or compiled (translated) into another language
 - Provide means of abstraction such as naming, function definition, and objects
 - Independent of hardware and operating system

◎ 机器语言

- ◆ statements are interpreted by the hardware itself (sequence of 0s and 1s)
 - Instructions invoke operations implemented by the circuitry of CPU
 - no abstraction mechanism

程序语言

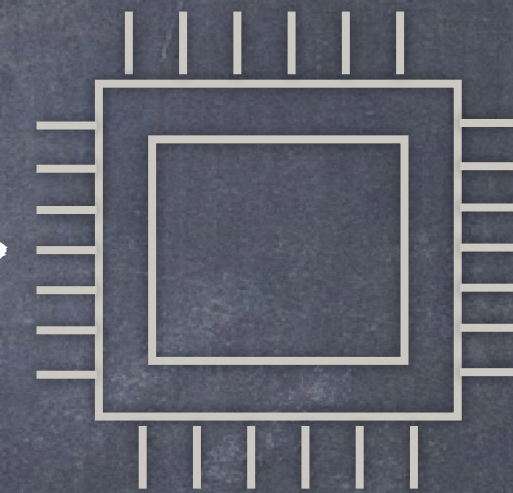
👁️ 计算机只理解机器语言，如何让计算机理解高级语言？

◆ 翻译为机器语言（编译原理）

Print ("hello, world")



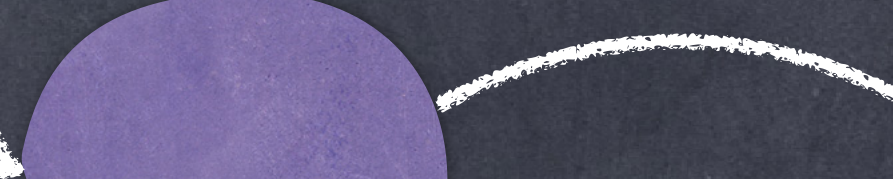
0100100010001



Hello, world

◆ 利用解释器作为桥梁

Print ("hello, world")



hello, world

Our focus



什么是解释 (Interpret) ?

• To decide what the intended meaning of something is

◆ 比如，我们赋予一个“狗”这个字的意义是某种动物🐶

◆ 又比如，对于 $5 + 4$ 这样的字符序列，我们想让计算机理解为一个计算的表达式，并最终求值为 9



“这不是一个烟斗”

By Magritte

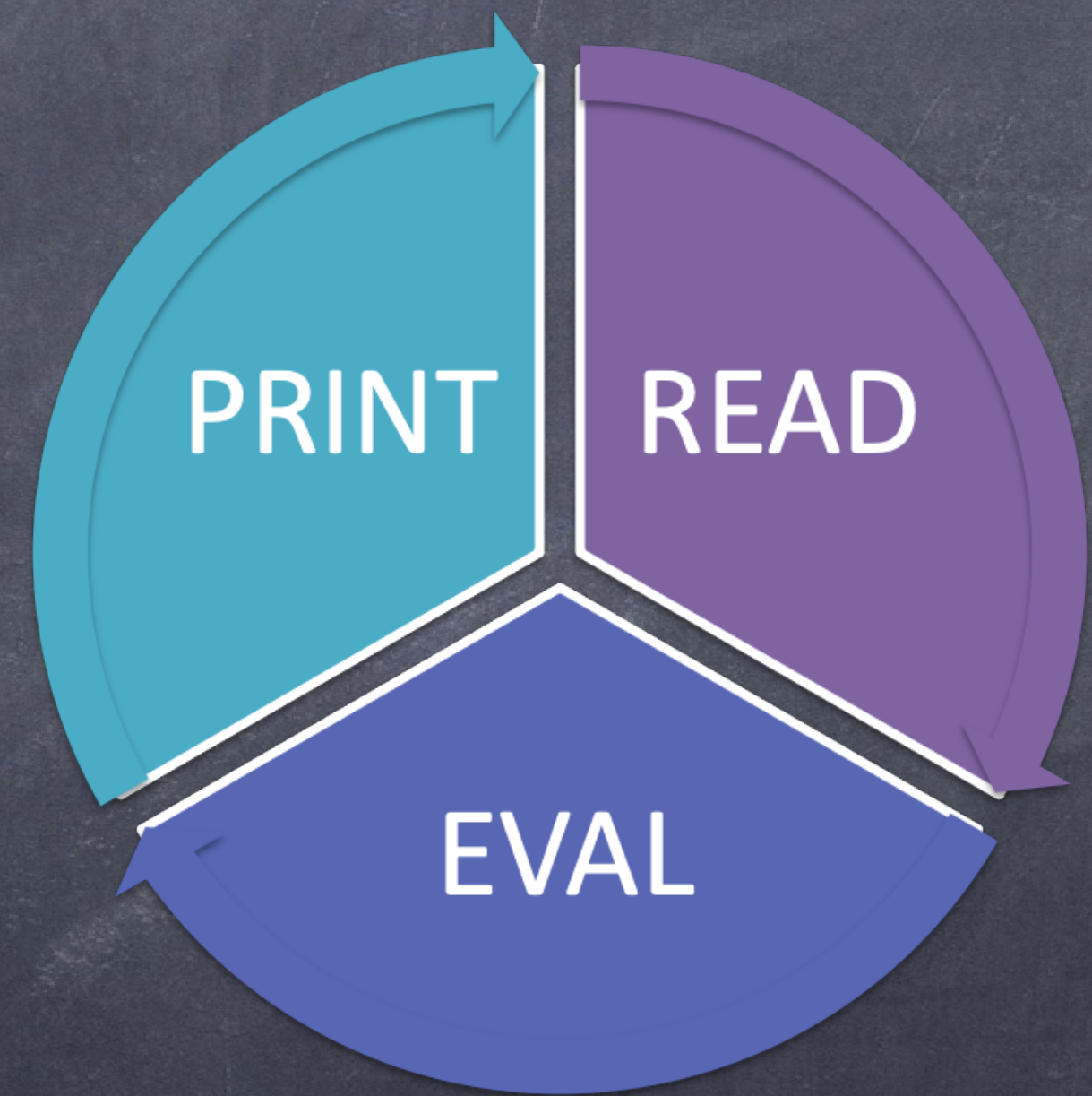
解释器

- ① 对于一个编程语言而言，一个解释器可以对一个属于该语言的表达式（复合语法规则的字符串）进行求值（赋予意义）

Read-Eval-Print Loop (REPL)

很多解释器遵循着如下的基本流程：

- ◆ 读取 (Read) 用户的输入 (并转化为表达式)
- ◆ 求值 (Evaluate) 表达式
- ◆ 打印 (Print) 结果
- ◆ 循环 (Loop) 上述过程直至结束



这个流程就是 Read-Eval-Print Loop (REPL)

一个简单例子：计算器语言

The calculator language ("Calc")

● 下面我们“创造”一个新的语言叫做“Calc”，并为其实实现解释器

◆ 这个过程也叫“Metalinguistic Abstraction”，新创造的语言也被称为“domain-specific languages”

◆ 一个新的语言往往有利于更好的描述问题空间 (Markdown、DOT、SQL、Unreal...)

The calculator language ("Calc")

```
calc> add(3, 4)
```

```
7
```

```
calc> add(3, mul(4, 5))
```

```
23
```

```
calc> +(3, *(4, 5), 6)
```

```
29
```

```
calc> div(3, 0)
```

```
ZeroDivisionError: division by zero
```

The calculator language ("Calc")

- ① 下面我们将用 python (the implementation language) 来实现 "Calc" (the implemented language)
- ② 用一个语言去解释另一个语言是常见的解释器设计方案
 - ◆ 比如 Python 用 C 解释 (Cpython), 用 Java 解释 (Jython), 甚至用 Python 解释 (Pypy)

Syntax and Semantics of "Calc"

How expressions are structured

Syntax

Calc的两种类型的表达式：

- ◆ 基本表达式 (primitive expression) 就是一个数字
- ◆ 调用表达式 (call expression) 是一个操作符名字，加上括号，括号里是由逗号隔开的操作数列表

Syntax and Semantics of "Calc"

Syntax

① 操作符设定有四种：

◆ add(or +)

◆ sub(or -)

◆ mul(or *)

◆ div(or /)

② 这些操作符设定为前缀 (prefix) 操作符，即放在所有操作数之前

Syntax and Semantics of "Calc"

What do expressions mean

Semantics

我们用“值”来给表达式赋予意义，表达式的值是递归定义的：

- ◆ 基本表达式的值就是数字本身（比如，5，3.14等）
- ◆ 调用表达式的值就是操作符作用在操作数上的结果：
 - `add(or +)`: 返回所有实参的求和
 - `sub(or -)`: 如果只有一个实参，求值为其负数。否则从第一个实参中减去剩余的实参
 - `mul(or *)`: 返回所有实参的积
 - `div(or /)`: 从第一个实参中除以剩余的实参

使用 Read-Eval-Print Loop

```
def read_eval_print_loop():  
    while True:  
        try:  
            expression_tree = calc_parse(input('calc> '))  
            print(calc_eval(expression_tree))  
        except ...:  
            # Error-handling code not shown
```

Print

Parse

Read

Eval

Read

● 读取部分就是简单的讲用户输入的字符串读入到一个变量里

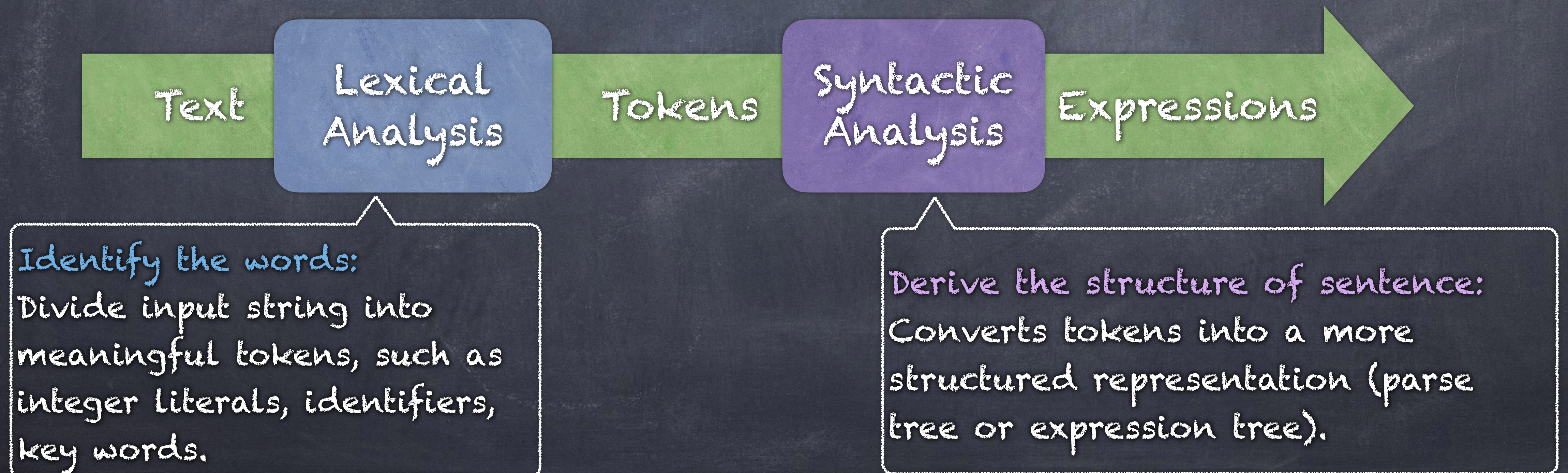
◆ 这里 `input('calc>')` 可以在终端打印提示符“calc>”，然后等待用户输入，返回输入的一行

但仅有原始的字符串是不够的，对于计算机而言，一个简单的结构化的表达式更加容易理解，其实人也是一样，句子得划分成合适的主、谓、宾等，太长的句子还不太容易看懂。。。。。。因此我们要进一步对原始的字符串进行“解析”！

Parsing

● 一个解析器 (Parser) 接受字符串的输入并返回一个表达式

◆ 其含有两个主要步骤: 词法分析 (Lexical Analysis) 和语法分析 (Syntactic Analysis)



Parsing

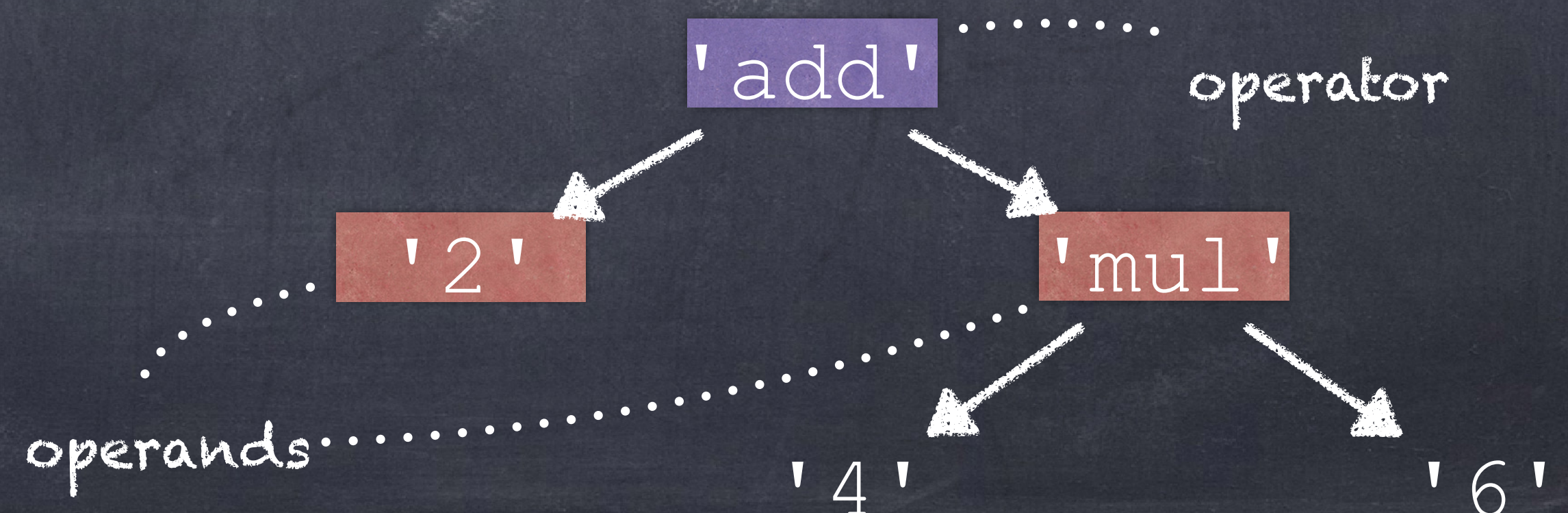
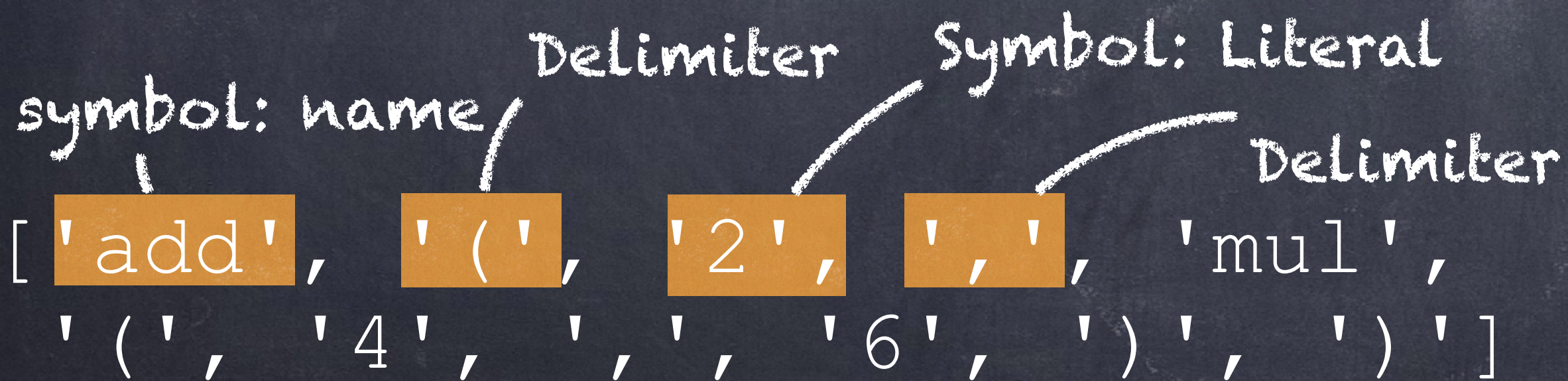
lexical analysis

```
def calc_parse(line):  
    tokens = tokenize(line)  
    expression_tree = analyze(tokens)  
    return expression_tree
```

Syntactic analysis

```
tokenize('add(2, mul(4, 6))')
```

```
['add', '(', '2', ',', 'mul',  
'(', '4', ',', '6', ')', ')']
```



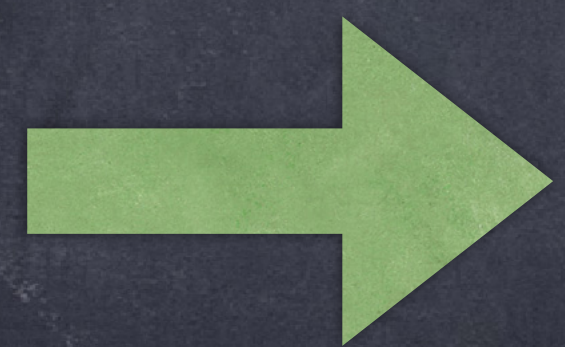
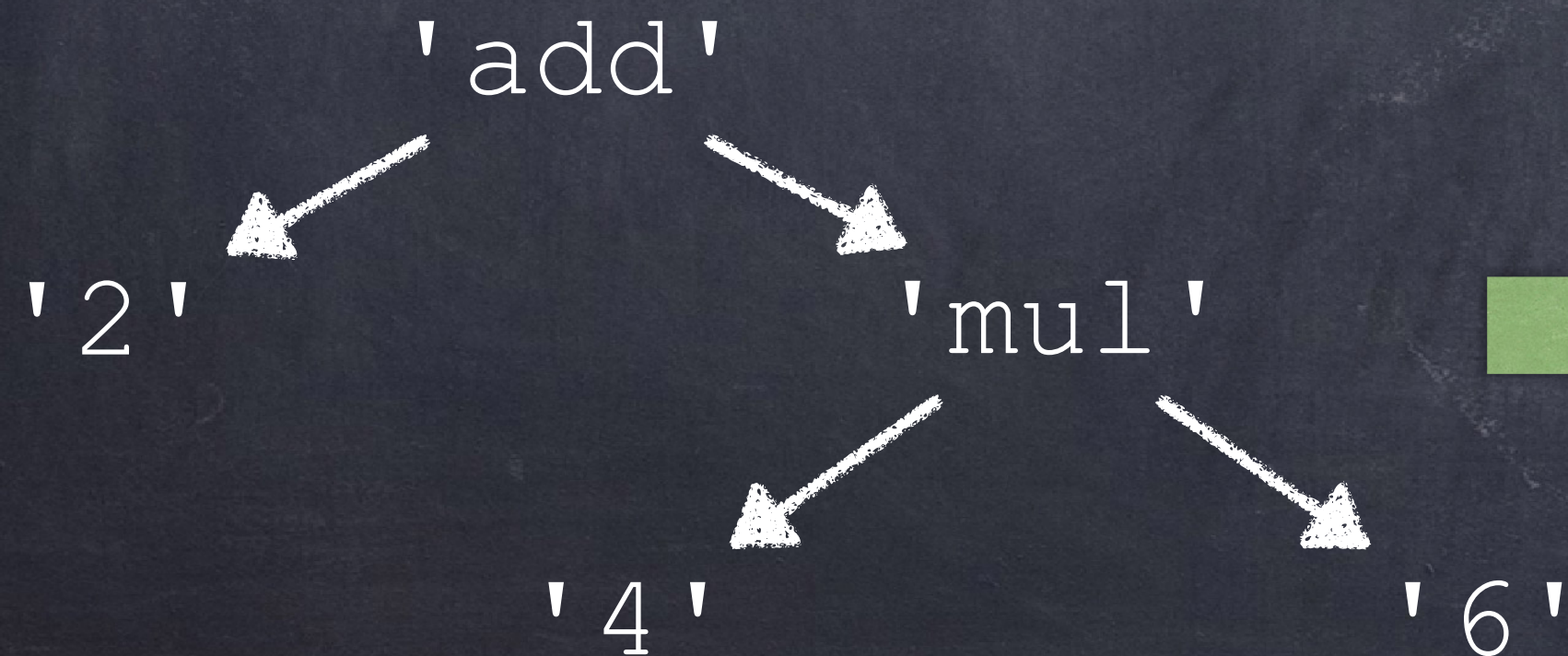
Parsing

① 表达式 expression

String representing the operator of a Calc expression

```
class Exp:  
    def __init__(self, operator, operands):  
        self.operator = operator  
        self.operands = operands
```

List of either integers, floats, or other (children) Exp trees



Exp('add', [2,

Exp('mul', [4, 6])])

回到Read-Eval-Print Loop

```
def read_eval_print_loop():  
    while True:  
        try:  
            expression_tree = calc_parse(input('calc> '))  
            print(calc_eval(expression_tree))  
        except ...:  
            # Error-handling code not shown
```

The diagram illustrates the Read-Eval-Print Loop with four callout boxes:

- Read** (green box) points to the `input('calc> ')` call in the `calc_parse` function call.
- Parse** (grey box) points to the `calc_parse` function call.
- Print** (purple box) points to the `print` function call.
- Eval** (blue box) points to the `calc_eval` function call.

求值 (Evaluation)

- 给定一个解析后的表达式 (表达式树), Evaluation 过程用来求出该表达式的值
- 该过程首先确定表达式的形式, 然后根据既定的求值规则来进行求值

求值规则

- ◎ 基本表达式直接求值为其所表示的数值
- ◎ 调用表达式递归的求值：
 - ◆ 对每个操作数进行求值 (Evaluate)
 - ◆ 将求得的值放到实参的列表上
 - ◆ 将操作符作用在实参列表上 (Apply)

求值

If the expression is a number, then return the number itself.
Numbers are self-evaluating: they are their own values.

```
def calc_eval(exp):  
    if type(exp) in (int, float):  
        return exp  
    elif type(exp) == Exp:  
        arguments = list(map(calc_eval, exp.operands))  
        return calc_apply(exp.operator, arguments)
```

Otherwise, evaluate the arguments recursively...

apply the operator on the argument values.

作用 (Apply)

```
def calc_apply(operator, args):  
    if operator in ('add', '+'):  
        return sum(args)  
    if operator in ('sub', '-'):  
        if len(args) == 1:  
            return -args[0]  
        return sum(args[0] + [-arg for arg in args[1:]])  
    ...
```

define all the behaviors of operators we want Calc to understand

Eval and Apply

① Eval调用了Apply, 也递归地调用了Eval自身

② 形成了一个eval-apply cycle

◆ 这是程序语言解释器的核心

一个复杂例子：解释一个python的子集语言Py

一个比Calc更加复杂语言Py

● 有了环境

- ◆ 有了变量可以在“记忆”信息，这些变量可以在环境中可访问
- ◆ 函数有参数、函数体、并且知道当被调用时所在的环境

● 有了语句

- ◆ 语句比表达式更加复杂，表达了自身求值、改变环境等操作

REPL For Py

```
def read_eval_print_loop(interactive=True):
```

```
    while True:
```

```
        try:
```

```
            statement = py_read_and_parse()
```

```
            value = statement.evaluate(the_global_environment)
```

```
            if value != None and interactive:
```

```
                print(repr(value))
```

```
        except ...:
```

```
            ...
```

Read in a statement and produce a Stmt object.

Print the value

Evaluate the statement we read.
Use the global environment.

环境 (Environment)

- 环境的作用是追踪变量名字和相应的值，以便支持在该环境下的计算。
 - ◆ 可以利用字典这样的容器对名字和值进行绑定

Py: Environment

```
class Environment:  
    ...  
    def __init__(self, enclosing_environment=None):  
        self.enclosing = enclosing_environment  
        self.bindings = {}  
        self.nonlocals = []  
    ...
```

self.enclosing

parent environment

self.bindings

name1: value1
name2: value2
name3: value3
...

self.nonlocals

name1' name2' name3'
...

Py: Environment

```
class Environment:  
    ...  
    def is_global(self):  
        return self.enclosing is None  
  
    def note_nonlocal(self, var):  
        self.nonlocals.append(var)  
    ...
```

全局帧没有父帧

标记nonlocal变量（不隶属于当前帧）

Py: Environment

在环境中查找
名字绑定的值

定义了该方法后，可以通过 对象名[var] 来获得相应的属性值

```
class Environment:  
    ...  
    def __getitem__(self, var):  
        if var in self.bindings:  
            return self.bindings[var]  
        elif not self.is_global():  
            return self.enclosing[var]  
        else:  
            raise ...  
    ...
```

先从当前绑定找

否则就往其父帧找（递归）

都找不到，就异常

Py: Environment

在环境中改变
名字绑定的值

如果是nonlocal就到父帧改变值，
否则就改变binding的值

```
class Environment:
    ...
    def set_variable(self, name, value, is_nonlocal=False):
        if is_nonlocal:
            self.enclosing[name] = value
        else:
            self.bindings[name] = value
    def setitem(self, name, value):
        self.set_variable(name, value, name in self.nonlocals)
    ...
```

定义了该方法后，可以通过 对象名[name] = value 来设置的属性值

语句 (Statement)

● 有多种不同类型的语句

- ◆ 赋值语句：自动对表达式进行求值，并将值绑定到目标名字上
- ◆ 调用语句：对操作符和操作数分别求值，然后将执行Apply
- ◆ 控制语句：复合语句，包含布尔表达式，语句块，首先对布尔表达式进行求值，根据结果是否对语句块中的语句进行求值

Py: Assign Statement

Create the statement with all of the information that the statement is composed of.

```
class AssignStmt(Stmt):  
    def __init__(self, target, expr):  
        self.target = target  
        self.expr = expr  
  
    def evaluate(self, env):  
        env[self.target] = self.expr.evaluate(env)
```

Evaluate this statement in a given environment.

Py: Call Expressions

A call expression has an operator and a series of operands.

```
class CallExpr(Expr):
```

```
    def __init__(self, op_expr, opnd_exprs):
```

```
        self.op_expr = op_expr
```

```
        self.opnd_exprs = opnd_exprs
```

```
    def evaluate(self, env):
```

```
        func_value = self.op_expr.evaluate(env)
```

```
        opnd_values = [opnd.evaluate(env) for opnd in self.opnd_exprs]
```

```
        return func_value.apply(opnd_values)
```

Evaluate the operator.

Evaluate the operands

Apply the value of the operator onto the value of the operands.

核心是function对象的apply

构造函数表达

```
class Function:  
    def __init__(self, *args):  
        raise NotImplementedError()  
  
    def apply(self, operands):  
        raise NotImplementedError()
```

内置的基本函数

```
class PrimitiveFunction(Function):  
    def __init__(self, procedure):  
        self.body = procedure  
  
    def apply(self, operands):  
        return self.body(operands)
```

Apply就是直接调用相应的procedure，作用在实参之上

内建基本函数

具体的procedure

```
primitive_functions = [  
    ("or", PrimitiveFunction(lambda x, y: x or y)),  
    ("and", PrimitiveFunction(lambda x, y: x and y)),  
    ("not", PrimitiveFunction(lambda x: not x)),  
    ("eq", PrimitiveFunction(lambda x, y: x == y)),  
    ("ne", PrimitiveFunction(lambda x, y: x != y)),  
    ...  
]
```

```
def setup_global():  
    for name, primitive in primitive_functions:  
        the_global_environment[name] = primitive
```

调用这个函数可以将这些基本内置函数绑定到全局帧中，从而被其他帧访问

用户定义函数

```
class CompoundFunction(Function):  
    def __init__(self, args, body, env):  
        self.args = args  
        self.body = body  
        self.env = env
```

函数包含：参数、函数体、所在环境

当调用时，首先创建一个帧

```
def apply(self, operands):  
    call_env = Environment(self.env)  
    if len(self.args) != len(operands):  
        raise TypeError("Wrong number of arguments passed to function!")  
    for name, value in zip(self.args, operands):  
        call_env[name] = value  
    for statement in self.body:  
        try:  
            statement.evaluate(call_env)  
        except StopFunction as sf:  
            return sf.return_value  
    return None
```

将实参绑定到形参上

直到返回了什么

在当前帧中，对函数体内每个语句进行求值

用户定义函数

将返回语句和异常实现的主要原因是：抛出异常之后直接终止正常的运行，进入到异常的处理过程，这个方式和返回语句语义相似：一旦遇到return语句，则不再顺序执行下面的代码，而是直接返回值

```
class StopFunction(BaseException):  
    def __init__(self, return_value):  
        self.return_value = return_value
```

```
class ReturnStmt(Stmt):  
    def __init__(self, expr=None):  
        self.expr = expr
```

返回的表达式

```
def evaluate(self, env):  
    if self.expr is None:  
        raise StopFunction(None)  
    raise StopFunction(self.expr.evaluate(env))
```

表达式的求值作为函数的返回值

Py: Control Statement

```
class ControlStmt(Stmt):  
    def __init__(self, expr, blocks):  
        self.expr = expr  
        self.blocks = blocks
```

控制语句是复合语句，控制表达式和语句blocks

```
    def evaluate(self, env):  
        var = self.expr.evaluate(env)  
        executed = []  
        if var:  
            executed = blocks[0]  
        else:  
            executed = blocks[1]  
        for statement in executed:  
            statement.evaluate(env)
```

这里是简单的 if else 复合语句，如果有更多的 elif，则需要更多的处理

Summary until now

- ① 我们实际上是用“python的程序语句”来表达对象语言（我们自己定义的语言）的语义
- ② 这种表达语义的方式就是操作语义（“Operational Semantics”），即描述语言是如何执行的

注意：实际的操作语义是更加形式化的数学语言描述

抽象解释 (Abstract Interpretation)

具体语义的问题

程序的语义形式化了程序在所有可能环境中的所有可能的执行。

比如：

```
unsigned int a = input();  
a = a+1
```



```
a = 0 → a = 1  
a = 1 → a = 2  
a = 2 → a = 3  
a = 3 → a = 4  
a = 4 → a = 5  
.....
```

具体语义的问题

- ① 对于一个具体的操作语义而言，可以将程序的执行看成是“状态”（即程序的变量构成的环境）的不断迁移的过程（如何迁移为具体语义定义）
- ② 由于输入无限可能，执行的Trace也有无数可能（对于一个具体输入，Trace也可能无限长，即不停机）



具体语义的问题

● 然而对于这种具有无限的踪迹的语义来说，很多关于程序的不平凡的问题都没有答案

◆ 比如全停机问题：程序在任何可能输入下会终止吗？

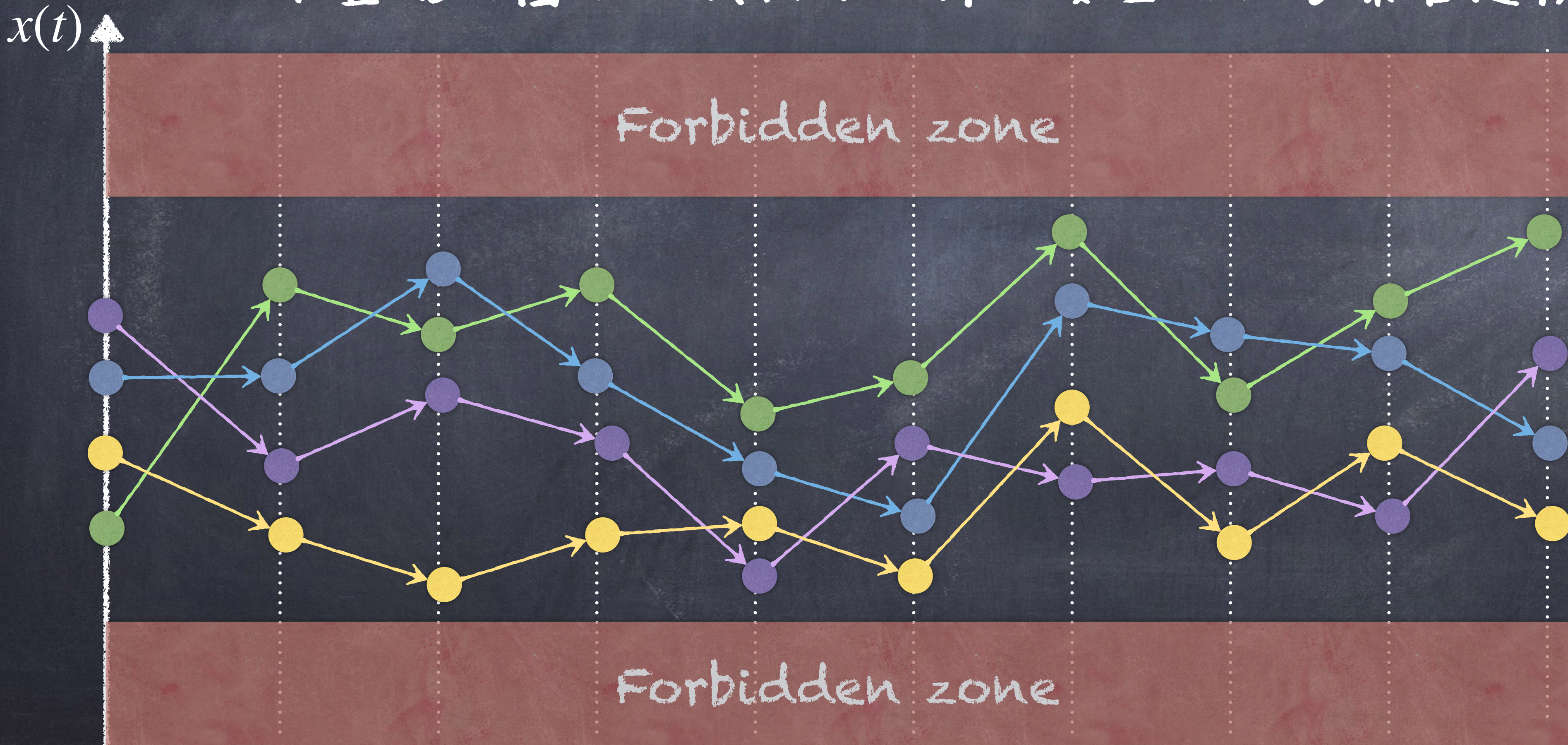
● 更一般地，我们关心一些有关程序的安全性的问题

◆ 所谓的安全性就是：安全性：“**没有**坏事发生”，具体的安全性与具体的“坏事”相关，比如：不可终止、空指针解引用、数组越界等

● 安全性要求执行中的**任何**有限步骤内都保持这个性质。

具体语义的问题

◎ 一个直观的图示 (我们可以将不安全的状态集合建模成 forbidden zone)



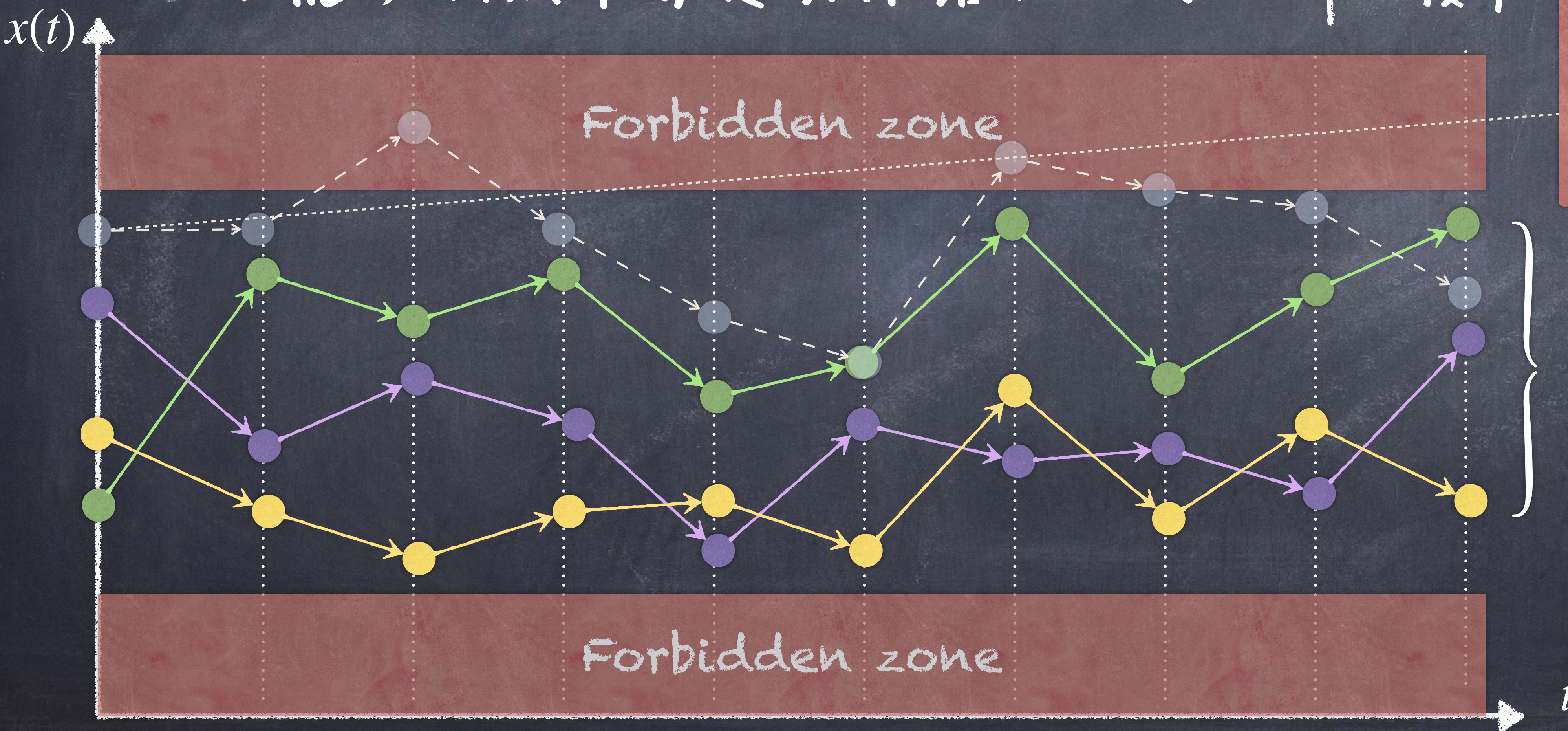
程序是否会进入 forbidden zone 就是一个不可判定问题!

可能的踪迹

t

测试能解决这个问题吗？

不能，测试本身是具体语义上的sample技术



漏掉一些可能会造成非安全状态的输入！

可能的踪迹

有界模型检验

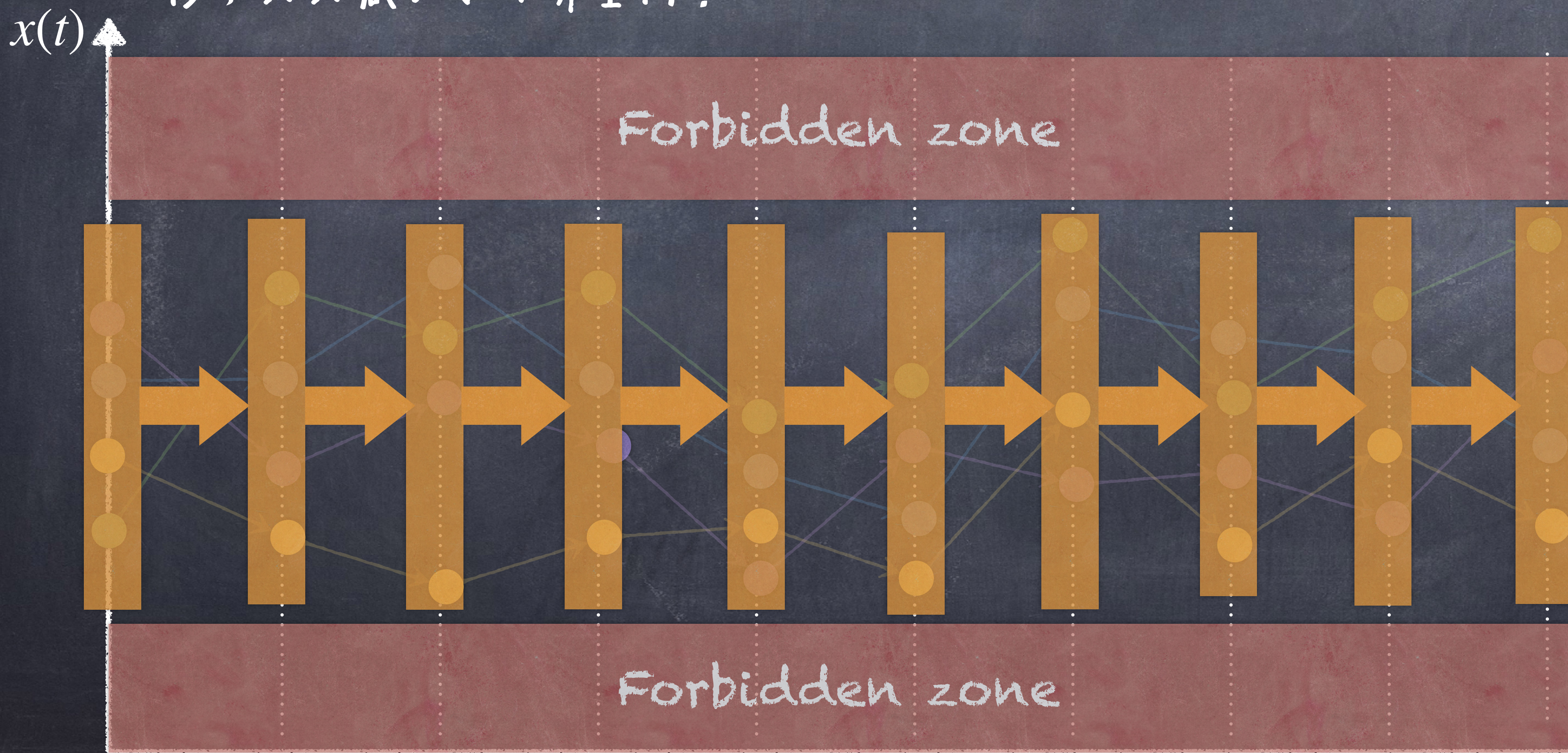
有界模型检验 (Bounded Model Checking) 也不行

有界模型检验往往会枚举所有可能的输入状态，但受限于计算资源，只能考虑有限计算时间内的安全性



抽象解释

● 赋予语句抽象语义：利用抽象的域来替代无限的输入，状态的迁移变成了抽象域的迁移，大大减少了计算空间！



这个抽象域的映射必须是“过近似”的：如果在抽象域上没有违背安全性，那么具体语义就不会违背安全性

例子

● 给定一个程序，判定程序中所有数字变量的正负性（正数、负数、或者0）

◆ 这个问题是有意义的

- 比如支付宝里始终要余额大于等于0才能让交易进行
- 比如不能出现除0错误
- 比如可以用无符号数去存储那些正数（优化底层内存的操作）
- 比如C语言里数组的index不能是负数

例子

抽象语义：

抽象域

具体域

抽象域

$x = 5$
 $x = 3$
 $x = -1$
 $x = -100$
 $x = 0$
 $x = b? -1 : 1$
 $x = y/0$

- + 正数
- 负数
- 0 零
- T 都可能 (未知)
- \perp 非法 (未定义)

例子

抽象语义：

迁移函数：表达如何在抽象域上进行“求值”

+	+	+	=	+
-	-	-	=	-
0	+	0	=	0
+	+	-	=	T
T	/	0	=	⊥

⋮

例子

```
a = 5;  
b = -3;  
c = a * b;  
d = 0;  
e = c * d;  
f = 10 / e;  
g = a + b;
```



```
a = +;  
b = -;  
c = -;  
d = 0;  
e = 0;  
f = ⊥;  
g = T;
```

Any questions ?