Taller #4 | DSE

Ingeniería del Software 2

2do Cuatrimestre 2020

Menú del día

- ¿En dónde estamos?
- Repaso DSE
- Consideraciones y enunciado

Menú del día

- ¿En dónde estamos?
- Repaso DSE
- Consideraciones y enunciado

¿En dónde estamos? | Contexto

Tres secciones generales

Análisis Estático de Programas

Testing Automatizado de Software

Verificación de Programas Concurrentes

¿En dónde estamos? | Testing Automatizado

Primera Parte

Introducción al Testing Automatizado | *Nociones Básicas*

Random Testing | *Técnicas Naive*

Generación Automática de Tests | Randoop / Korat

¿En dónde estamos? | Testing Automatizado

Segunda Parte

Ejecución Simbólica Dinámica (DSE)

Search Based Testing

Menú del día

- ¿En dónde estamos?
- Repaso DSE
- Consideraciones y enunciado

1. Ejecutar el SUT con algún input semilla.

```
void test_me(int x, int y) {
   int z = x * 2;
   if (z == x)
       if (x > y + 10)
        ERROR;
}
```

- 1. Ejecutar el SUT con algún input semilla.
- Recolectar constraints a lo largo de la ejecución. Por cada branch recorrido, se agrega una constraint.

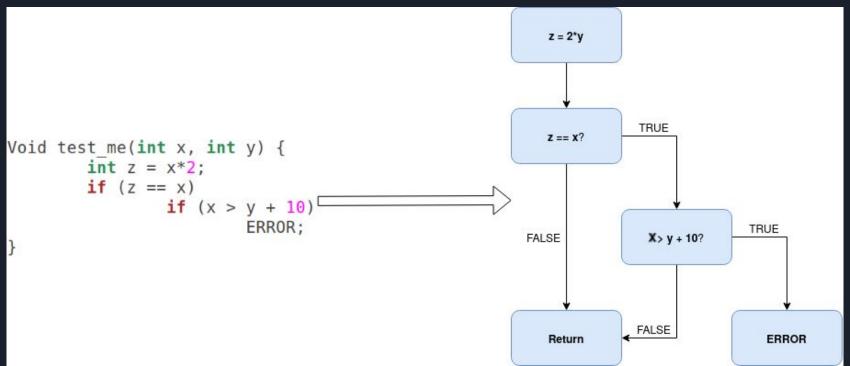
```
void test_me(int x, int y) {
   int z = x * 2;
   if (z == x)
       if (x > y + 10)
        ERROR;
}
```

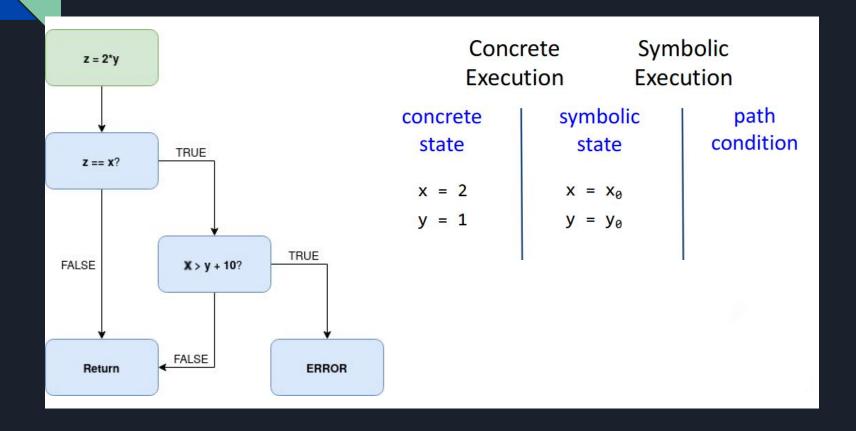
- Ejecutar el SUT con algún input semilla.
- Recolectar constraints a lo largo de la ejecución. Por cada branch recorrido, se agrega una constraint.
- Modificar la path condition para predicar sobre un nuevo camino no explorado.

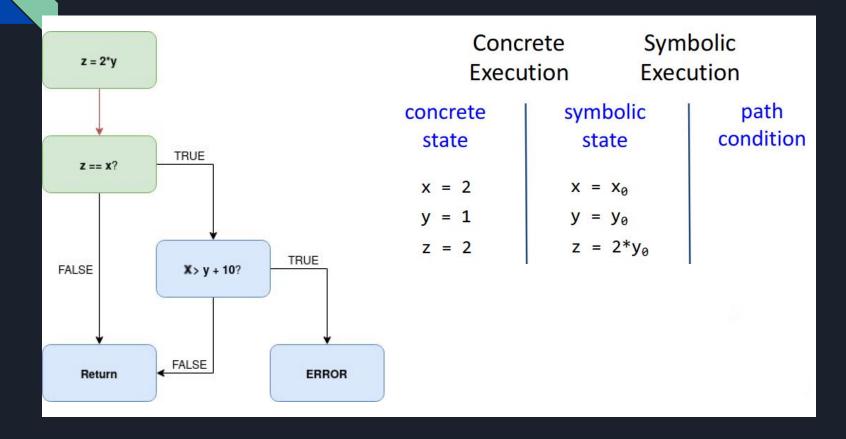
- Ejecutar el SUT con algún input semilla.
- Recolectar constraints a lo largo de la ejecución. Por cada branch recorrido, se agrega una constraint.
- 3. Modificar la path condition para predicar sobre un nuevo camino no explorado.
- 4. Usar un demostrador de teoremas para obtener un nuevo input en base a la path condition modificada.

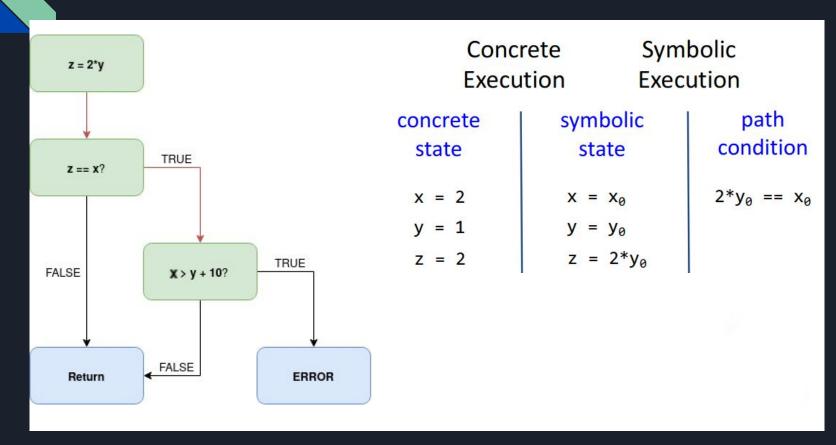
```
void test_me(int x, int y) {
   int z = x * 2;
   if (z == x)
       if (x > y + 10)
        ERROR;
}
```

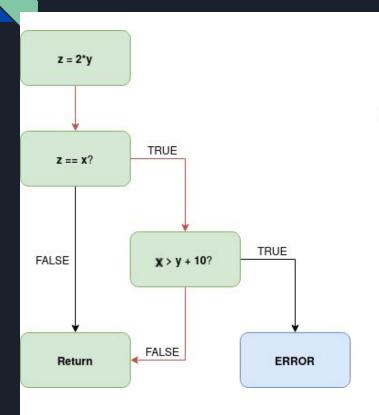
Representación en el grafo de control de flujo











Concrete Execution

Symbolic Execution

concrete

$$x = 2$$

$$y = 1$$

$$z = 2$$

symbolic state

$$x = x_0$$

$$y = y_0$$

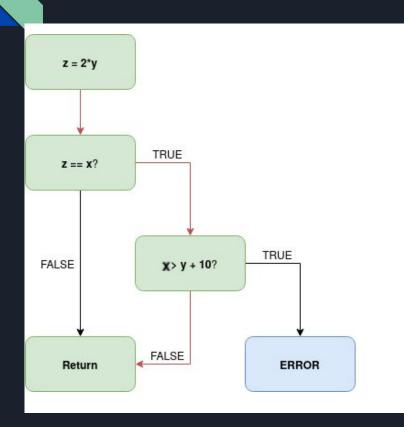
$$z = 2*y_0$$

path condition

$$2*y_0 == x_0$$

$$x_0 <= y_0 + 10$$

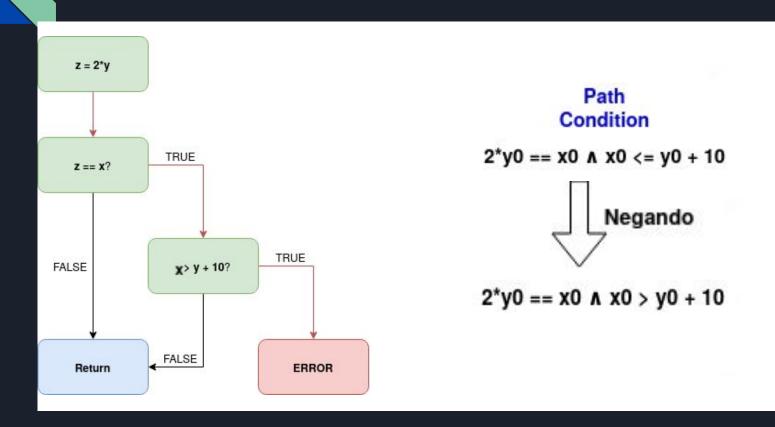
DSE | Paso 2: Nueva path condition



Path Condition

$$2*y0 == x0 \land x0 <= y0 + 10$$

DSE | Paso 2: Nueva path condition



DSE | Paso 3: Generación de un nuevo input

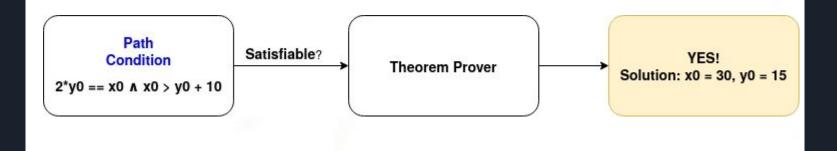
Path Condition

 $2*y0 == x0 \land x0 > y0 + 10$

DSE | Paso 3: Generación de un nuevo input



DSE | Paso 3: Generación de un nuevo input



DSE | ¿En qué se enfoca este taller?

- Ejecución de la técnica y el contraste con Randoop
 - ¿Cuándo conviene usar DSE?

- Resolución de una path condition por medio de un demostrador de teoremas
 - Modelar la path condition en un demostrador de teoremas
 - Vamos a usar Z3 con un tutorial en el enunciado

Menú del día

- ¿En dónde estamos?
- Repaso DSE
- Consideraciones y enunciado

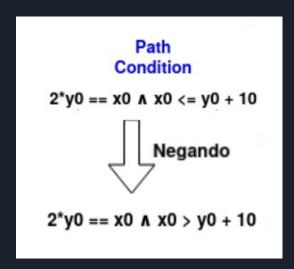
Consideraciones | Soundness y Completeness

 <u>Soundness:</u> Si DSE termina y no alcanzó un error => el programa no puede alcanzar el error en ninguna ejecución.

 <u>Completeness:</u> Si DSE reporta un error => existe una ejecución real del programa que puede alcanzar ese error.

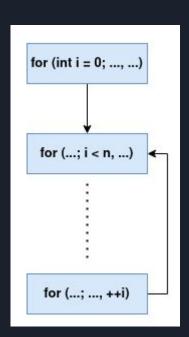
Consideraciones | Algoritmo DSE

- Navegación: Para elegir la próxima path condition a explorar usamos el algoritmo visto en la teórica.
 - <u>DFS:</u> Backtracking + negar la branch condition hasta encontrar alguna satisfacible.



Consideraciones | Loops

- For: ¿Cómo lo modelo para explorarlo?
 - Pensar como lo modelariamos en el grafo de control de flujo. (Define una branch condition)
 - Implícitamente define el árbol de cómputo subyacente.



Enunciado

Al enunciado!

Consideraciones | ¿A dónde apuntar del informe?

- Breve introducción teórica de la técnica
- Breve explicación sobre los resultados obtenidos en los ejercicios de DSE
- Comparaciones entre DSE y Randoop

- Para cada iteración
 - Input concreto utilizado

```
int f(int z) {
  if (z == 12) {
    return 1;
  } else {
    return 2;
  }
}
```

Iteración	Input Concreto	Condición de Ruta	Especificación para Z3	Resultado Z3
1	z=0	$z_0 \neq 12$	(assert (= z 12))	$z_0 = 12$
2	z=12	$z_0 = 12$	END	END

- Para cada iteración
 - Input concreto utilizado
 - Condición de ruta resultante <u>sin</u>
 <u>modificar</u>

```
int f(int z) {
  if (z == 12) {
    return 1;
  } else {
    return 2;
  }
}
```

Iteración	Input Concreto	Condición de Ruta	Especificación para Z3	Resultado Z3
1	z=0	$z_0 \neq 12$	(assert (= z 12))	$z_0 = 12$
2	z=12	$z_0 = 12$	END	END

- Para cada iteración
 - Input concreto utilizado
 - Condición de ruta resultante <u>sin</u>
 <u>modificar</u>
 - Especificación para Z3 <u>del nuevo</u>
 <u>camino a explorar</u>

```
int f(int z) {
  if (z == 12) {
    return 1;
  } else {
    return 2;
  }
}
```

Iteración	Input Concreto	Condición de Ruta	Especificación para Z3	Resultado Z3
1	z=0	$z_0 \neq 12$	(assert (= z 12))	$z_0 = 12$
2	z=12	$z_0 = 12$	END	END

- Para cada iteración
 - Input concreto utilizado
 - Condición de ruta resultante <u>sin</u>
 <u>modificar</u>
 - Especificación para Z3 <u>del nuevo</u>
 <u>camino a explorar</u>
 - Los valores resueltos por Z3

```
int f(int z) {
  if (z == 12) {
    return 1;
  } else {
    return 2;
  }
}
```

Iteración	Input Concreto	Condición de Ruta	Especificación para Z3	Resultado Z3
1	z=0	$z_0 \neq 12$	(assert (= z 12))	$z_0 = 12$
2	z=12	$z_0 = 12$	END	END

Bibliografía

- The Fuzzing Book (https://www.fuzzingbook.org/) by Andreas Zeller, Rahul Gopinath, Marcel Böhme, Gordon Fraser, and Christian Holler
 - Capítulo IV Semantical Fuzzing: Symbolic Fuzzing
 - Capítulo IV Semantical Fuzzing: Concolic Fuzzing
 - Para lo que no vimos -> <u>sección: SMT-Solvers</u>
- Artículos adicionales
 - SAGE: Scalable Automated Guided Execution
 (https://patricegodefroid.github.io/public_psfiles/cacm2012.pdf)
 - CUTE: A Concolic Unit Testing Engine for C
 (http://mir.cs.illinois.edu/marinov/publications/SenETAL05CUTE.p
 df)

¿Preguntas?