New Approaches and Visualization for Verification Coverage

Masterarbeit Abschlussvortrag

Maximilian Hailer

LMU München, Deutschland

15.06.2022 14:30 Uhr

Prüfer: Prof. Dr. Dirk Beyer **Mentor:** Dr. Philipp Wendler





1 / 25

1.1 Motivation – Test-Coverage

```
int max(int values [], int size ) {
       if (size < 1) {
         return values [0];
 5
       int max = values[0];
 6
7
       for (int i = 0; i < size; i++) {
         int candidate = values[i];
8
         if (candidate > max) {
9
           max = candidate:
10
11
12
       return max:
13
14
     int testMax() {
15
       int values [3] = \{2, 4, 6\};
16
       int maxValue = max(values, 3);
17
18
       assertEquals (6, maxValue);
19
```

- Problem: Methode max fehlerfrei?
- Idee: Erstellen von Unit-Tests (siehe testMax)
- Beobachtung: Line-Coverage ist unter 100%
- Konsequenz: Test übersieht mögliche Fehler
- Lösung: Erstellen von weiteren Tests

1.2 Motivation – Verification-Coverage

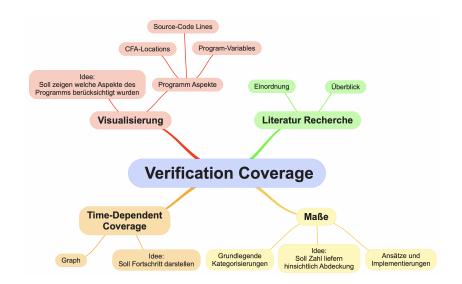
	exam	ple_bug.c
	Line data	Source code
1		int main() {
	1:	
	1:	
	:	,
	38 :	while (1) {
	74 :	if (i == 20) {
	37 :	goto LOOPEND;
	:	} else {
	111 :	i++;
	111 :	a++;
	:	}
	:	
l	74 :	(, -
L	0 :	
	:	}
	:	}
	:	
	37 :	
	:	
	74 :	(, , ,
	1:	
	:	}
	:	
l	37 :	
	0:	
	0 :	
		}
	Coverage	e = 12/15 = 80%

Vergleich von Verification-Coverage für zwei C-Programme die mit CPACHECKER mit Prädikatenanalyse mit CEGAR verifiziert worden sind und mit GCOV visualisiert.

1.3 Ziel der Arbeit

Wir wollen **Verification-Coverage Maße** und **Visualisierungen** vorschlagen, die einem Verification-Engineer helfen sollen zu überprüfen ob das ganze Programm vom Verifier berücksichtigt wurde bzw. wie weit wir gekommen sind bei einer unvollständigen Analyse.

1.4 Überblick der Arbeit



2.1 Verification-Coverage Anwendungsfälle

- Completness of Properties:
 - Im Falle einer abgeschlossenen Analyse: Wie vollständig war die gegebene Spezifikation hinsichtlich der Abdeckung des Programms?
 - Beispiel: Programm-Variablen, Code Zeilen etc. berücksichtigt?
- Completness of Verification Procedure:
 - Im Falle einer unvollständigen Analyse: Wie weit ist die Analyse vorangekommen?
 - Beispiel: Welche CFA-Locations haben wir bereits berücksichtigt (und wie oft), bzw. welche noch nicht?

2.2 Überblick zu den Visualisierungen

Implementation der Visualisierungen im HTML-Report von CPACHECKER

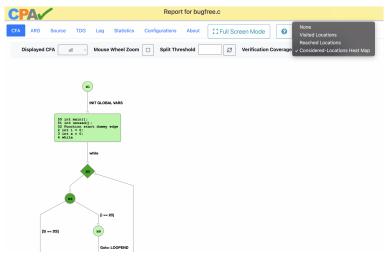
- Source-Code-Lines:
 - ▶ Idee: Markieren aller abgedeckten Zeilen im Quellcode
- CFA-Locations:
 - Idee: Markieren aller abgedeckten CFA-Locations
- Program-Variables:
 - Idee: Markieren aller abgedeckten Variablen im Quellcode

2.2 Visualisierung Source-Code-Lines



Source-Tab im Report.html mit aktiver Visited-Lines Heat-Map Visualisierung.

2.2 Visualisierung CFA-Locations



CFA-Tab im Report.html mit aktiver Considered-Locations Heat-Map Visualisierung.

2.2 Visualisierung Program-Variables

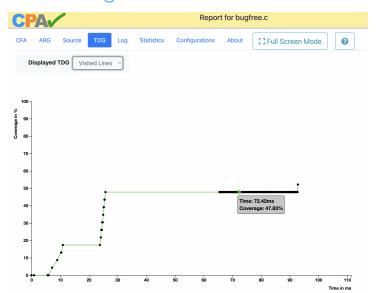


Source-Tab im Report.html mit aktiver Visited-Variables Visualisierung.

2.3 Time-Dependent-Coverage (TDC)

- ► **Motivation:** Interpretation einzelner Coverage-Werte am Ende der Analyse oftmals schwierig
- ▶ Idee: Sammeln von Coverage-Werten über die gesamte Analysezeit
- ► **Realisierung:** Tracken des Zeitpunkts und des Coverage-Werts nach jeder Transfer-Relation
- ► **Anwendung:** Überwiegend für Maße der Kategorie Completness of Verification Procedure geeignet
- Nützlichkeit: Hilfreich bei der Überlegung wie lange eine Analyse laufen soll (insbesondere bei unknown-Fälle)

2.3 Visualisierung TDC



TDG (Time-Dependent Graph) Tab im Report.html mit der Auswahl Visited-Lines.

3.1 Visited-Lines Coverage

```
int main() {
    int i = 0:
    int a = 0:
    int b = 0:
    while (1) {
      if (i == 20) {
         goto LOOPEND:
      } else {
          a++;
      if (i != a) {
        goto ERROR:
16
    LOOPEND:
20
    if (a != 20) {
       goto ERROR:
    return (0);
    ERROR:
    return (-1):
28 }
```

Coverage-Formel: $Cov(VisitedLines) = \frac{VisitedLines}{TotalLines}$

- ▶ Hier im Beispiel: $Cov = \frac{13}{16}$
- Visualisierung: Heat-Map der Source-Code-Lines
- ➤ **Vorteile:** Berücksichtigt Code-Blöcke die bei der Analyse nicht herangezogen werden
- Nachteile: Problematisch für Analysen wie Prädikatenanalyse mit CEGAR (wegen anfangs geringer Präzision)

3.2 Visited-Variables Coverage

```
1 int main() {
    int i = 0:
    int a = 0:
    int b = 1;
    while (1) {
      if (i == 20) {
          goto LOOPEND;
       } else {
          i++:
11
          a++;
12
13
14
      if (i != a) {
15
        goto ERROR;
16
17
18
    LOOPEND:
20
21
    if (a != 20) {
22
       goto ERROR:
23
24
    return (0):
26
    ERROR:
    return (-1):
28}
```

Coverage-Formel: $Cov(VisitedVariables) = \frac{VisitedVariables}{TotalVariables}$

- ▶ Hier im Beispiel: $Cov = \frac{3}{3}$
- Visualisierung: Program-Variables
- Vorteile: Weniger sensibel bei leichten Code-Änderungen oder bei unterschiedlichen Analysen
- Nachteile: Markiert auch unbenutzte Variablen

3.3 Predicate-Abstraction-Variables Coverage

```
1 int main() {
    int i = 0:
    int a = 0;
    int b = 1;
    while (1) {
      if (i == 20) {
         goto LOOPEND:
      } else {
         i++:
11
         a++;
12
14
      if (i != a) {
15
        goto ERROR;
16
17
18
19
    LOOPEND:
20
21
    if (a != 20) {
22
       goto ERROR:
23
24
    return (0):
    FRROR:
27
    return (-1):
```

Coverage-Formel:

```
Cov(PredicateAbstractionVariables) = \frac{PredicateAbstractionVariables}{TotalVariables}
```

- ▶ Hier im Beispiel: $Cov = \frac{2}{3}$
- Visualisierung: Program-Variables
- Vorteile: Markiert unbenutzte Variablen nicht
- Nachteile: Nur verfügbar bei
 Prädikatenanalyse und sofern die Formel der
 Prädikatenabstraktion Variablen beinhaltet

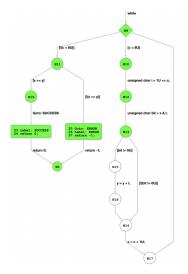
3.4 Predicates-Considered-Locations Coverage

Coverage-Formel:

 $Cov(PredicateConsideredLocations) = \frac{PredicateConsideredLocations}{TotalLocations}$

- ▶ Idee: Überprüfen der Variablen in Assume-Edges mit Variablen aus Prädikatenformeln
- Visualisierung: CFA-Locations
- ▶ Vorteile: Versucht Probleme der anfangs geringen Präzision bei CEGAR zu kompensieren
- Nachteile:
 - Nur geeignet für Prädikatenanalyse
 - Manchmal zu strikt

3.4 Predicates-Considered-Locations Coverage



```
extern unsigned char VERIFIER nondet uchar(void);
2 int main()
      unsigned char x = __VERIFIER_nondet_uchar();
      unsigned char y;
      unsigned char c;
      v = 0;
      c = 0:
      while (c < (unsigned char)8) {
          unsigned char i = ((unsigned char)1) << c;
          unsigned char bit = x & i:
          if (bit != (unsigned char)0) {
              v = v + i:
          c = c + ((unsigned char)1);
      if (x == y) {
        goto SUCCESS;
      } else {
        goto ERROR:
      SUCCESS: return 0;
25
      ERROR: return -1:
26}
```

Predicate-Considered Locations Coloring

Predicate-Abstraction Variables Coloring

Vergleich von Coverage-Visualisierungen des Programms num_conversion_2.c.

4.1 Evaluation Setup für Performance Benchmark

► **Programme:** 5400 aus der SV-COMP 2022 *ReachSafety*-Kategorie

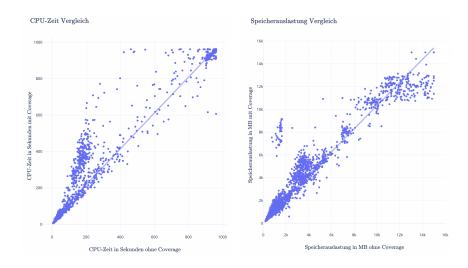
► Benchmark-System: Cluster aus 168 Xeon E3-1230 v5 @ 3.40 GHz und 32 GB RAM

Analyse: Standard Prädikatenanalyse mit CEGAR

Zeitlimit: 900s

► **Memory-Limit**: 15GB

4.1 Auswirkung auf Performance



4.2 Evaluation Setup für Coverage Case-Study

- Programme: 14 aus der SV-COMP 2022 ReachSafety- und SoftwareSystems-Kategorie
- Benchmark-System: Intel Xeon CPU E5-2630 v4 @ 2.20GHz und 16GB RAM
- Analysen:
 - Standard Prädikatenanalyse mit CEGAR (predicate)
 - Standard Value-Analyse (value)
- **Zeitlimit:** 900s
- Memory-Limit: 15GB

4.2 Benutzte Programme

Programs	Total	Total	Total	Total	Total	Expected
	Lines	Func-	Condi-	Vari-	Loca-	Verdict
		tions	tions	ables	tions	
arra	13	4	8	3	47	true (unknown)
brs1	28	4	14	4	63	false
zero	24	4	14	5	62	true (unknown)
diam	28	3	24	2	83	false
jain	11	3	2	2	32	true (unknown)
\mathbf{num}_{-}	17	3	6	5	40	true
kbfi	380	12	82	56	399	true
$s3_s$	53	2	30	4	87	true
test	65	2	44	15	126	true
mult	10	3	4	2	37	true
nest	8	2	4	1	8	false
$_{ m simp}$	12	3	4	3	33	true
$32_{-}1$	2960	35	48	222	1024	true
dirn	585	17	68	186	832	true

Überblick aller C-Programme.

4.2 Vergleich zwischen Programmen

Programs	Visited-	Visited-	Predicate-	Predicate-
	Lines	Variables	Abstraction-	Considered-
			Variables	Locations
arra	85 %	100 %	67 %	45 %
brs1	96%	100%	50%	21%
zero	67%	100%	60%	23%
diam	96 %	100%	50 %	28%
jain	91%	100%	100%	75 %
\mathbf{num}_{-}	88 %	100%	60%	70 %
kbfi	99 %	100%	0 %	25%
$s3_s$	94%	100%	75%	22%
test	97%	100%	0 %	26%
mult	80 %	100%	100%	78 %
nest	100%	100%	100%	86%
$_{ m simp}$	83 %	100%	100%	76%
$32_{-}1$	96 %	81 %	0 %	58 %
dirn	90 %	96%	0 %	66%

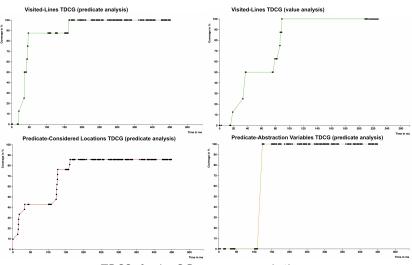
Coverage-Werte für verschiedene Programme.

4.2 Vergleich zwischen Analysen

Programs	Visited-	Visited-	Visited-	Visited-
	Lines	Lines	Variables	Variables
	(predicate)	(value)	(predicate)	(value)
kbfi	99 %	94 %	100 %	100 %
$s3_s$	94%	91%	100%	100 %
nest	100%	88 %	100%	100 %
test	97%	97 %	100 %	100 %
$32_{-}1$	96%	96%	81 %	81 %
dirn	90 %	90 %	96 %	96%

Coverage-Werte für verschiedene Analysen.

4.2 Time-Dependent Coverage Graphs (TDCGs)



TDCGs für das C-Programm: nested_1b.c.

5 Fazit

Funktioniert gut:

- Completeness of Properties Maße je nach Szenario geeignet um Plausibilität der Spezifikation zu prüfen
- Completeness of Verification Procedure Visualisierung können helfen Überblick über den Fortschritt der Analyse zu erhalten

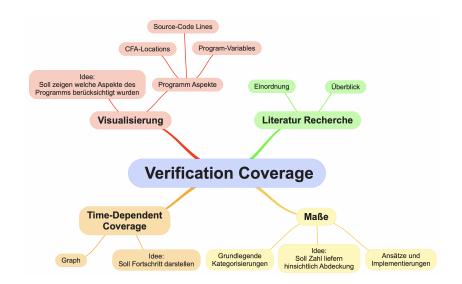
Neutral:

 Vorgeschlagene Coverage Maße verringern geringfügig die Performance

Schwierigkeiten:

- Interpretation von Completeness of Verification Procedure
 Maße als einzelne Zahl schwierig
- ► TDCGs nicht für alle Szenarien sinnvoll

6 Überblick der Arbeit



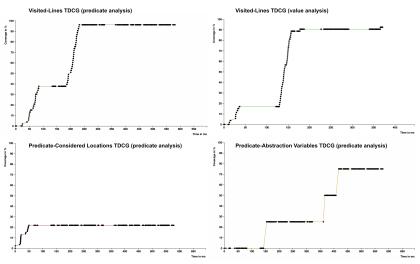
6.1 Anhang – Programm Abkürzungen

- ReachSafety-Arrays
 - array_doub_access_init_const.c (arra)
 - brs1f.c (brs1)
 - zero_sum_const1.c (zero)
- ReachSafety-BitVectors
 - diamond_2-1.c (diam)
 - jain_5-2 .c (jain)
 - num_conversion_2.c (num_)
- ReachSafety-ControlFlow
 - kbfiltr_simpl1.cil.c (kbfi)
 - s3_srvr_1b.cil.c (s3_s)
 - test_locks_7.c (test)

6.2 Anhang – Programm Abkürzungen

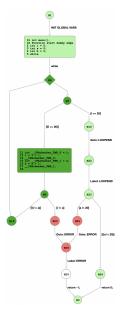
- ReachSafety-Loops
 - multivar_1-1.c (mult)
 - nested_1b.c (nest)
 - simple_vardep_1.c (simp)
- SoftwareSystems-DeviceDriversLinux64-ReachSafety
 - 32_1_cilled_ok_nondet_linux-3.4-32_1-drivers-acpibgrt.koldv_main0_sequence_infinite_withcheck_stateful.cil.out.i (32_1)
- SoftwareSystems-BusyBox-ReachSafety
 - dirname-1.i (dirn)

6.3 Time-Dependent Coverage Graphs (TDCGs)



TDCGs für das C-Programm: s3_srvr_1b.cil.c.

6.4 Considered-Locations Heat-Map Coloring



ldee:

- ► Grüne Heat-Map aller Reached-Locations
- Rote Markierung für alle Visited-Locations aber nicht Reached-Locations
- Weiße Markierung für alle Locations die nie erreicht wurden

Vorteile:

- Man erkennt Locations die besonders häufig besucht wurden (Loops)
- Man erkennt Locations die nie besucht wurden (z.B. unused methods)
- Nachteile: Problematisch für Analysen wie Prädikatenanalyse mit CEGAR (wegen anfangs geringer Präzision)