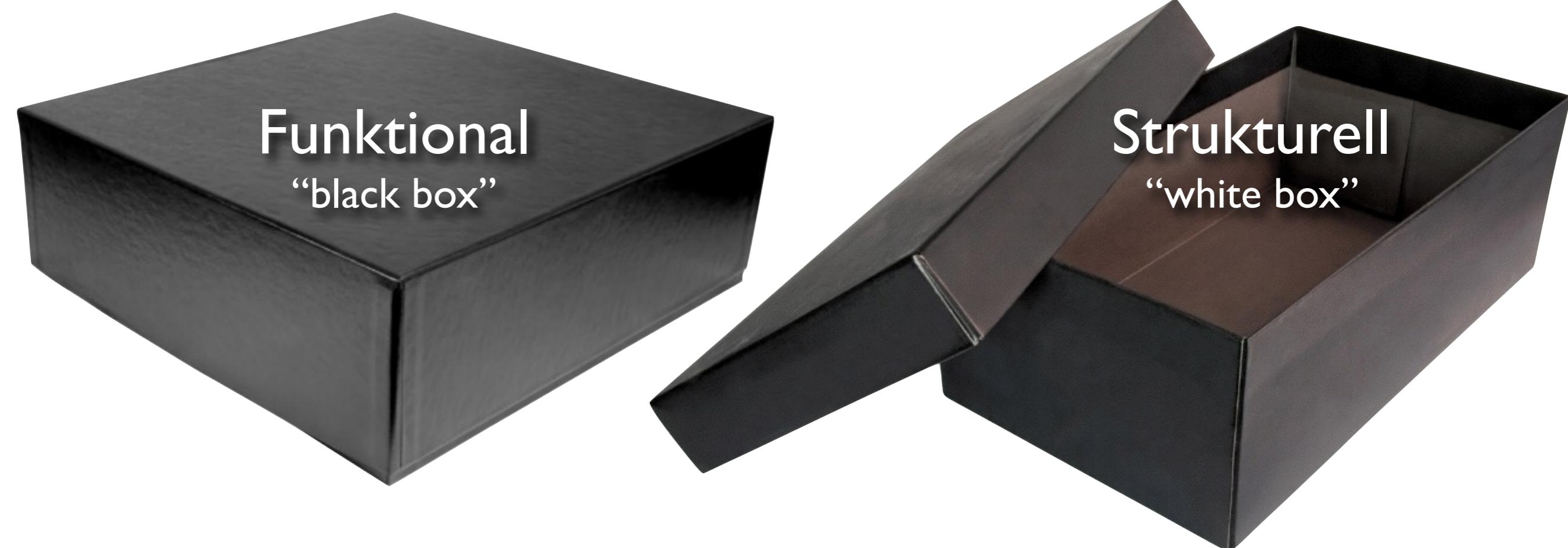


Strukturelles Testen

Software-Praktikum
Andreas Zeller • Saarland University

Test-Taktiken



- Tests basieren auf *Spezifikation*
- Test deckt soviel *spezifiziertes* Verhalten wie möglich ab
- Tests basieren auf *Code*
- Test deckt soviel *implementiertes* Verhalten wie möglich ab

Warum Strukturell?



- Wenn ein Teil des Programms *nie* ausgeführt wird, bleiben Defekte dort unentdeckt
"Teile" = Anweisungen, Module, Bedingungen...
- Attraktiv, da *automatisierbar*

Warum Strukturell?



- **Ergänzt funktionale Tests**
Erst funktionale Test ausführen, dann nicht abgedeckten Code testen
- Kann *Details* abdecken, die in der abstrakten Spezifikation fehlen

Herausforderung

```
class Roots {  
    // Löse  $ax^2 + bx + c = 0$   
    public roots(double a, double b, double c)  
    { ... }  
  
    // Ergebnis: Werte für x  
    double root_one, root_two;  
}
```

- Welche Werte für a, b, c sollten wir testen?

Wenn a, b, c 32-bit integers sind, haben wir $(2^{32})^3 \approx 10^{28}$ legal inputs

Mit 1.000.000.000.000 Tests/s brauchen wir immer noch 2.5 Mrd. Jahre

Der Code

```
// Löse  $ax^2 + bx + c = 0$ 
public roots(double a, double b, double c)
{
    double q = b * b - 4 * a * c;
    if (q > 0 && a != 0) {
        // Code für zwei Lösungen
    }

    else if (q == 0) {
        // Code für eine Lösung
    }

    else {
        // Code für keine Lösungen
    }
}
```

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

Teste diesen Fall

und diesen

und diesen!

The Test Cases

```
// Löse  $ax^2 + bx + c = 0$ 
public roots(double a, double b, double c)
{
    double q = b * b - 4 * a * c;
    if (q > 0 && a != 0) {
        // Code für zwei Lösungen
    }

    else if (q == 0) {
        // Code für eine Lösung
    }

    else {
        // Code für keine Lösungen
    }
}
```

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

(a, b, c) = (3, 4, 1)

(a, b, c) = (0, 0, 1)

(a, b, c) = (3, 2, 1)

A Defect

```
// Löse  $ax^2 + bx + c = 0$ 
public roots(double a, double b, double c)
{
    double q = b * b - 4 * a * c;
    if (q > 0 && a != 0) {
        // Code für zwei Lösungen
    }

    else if (q == 0) {
        x = (-b) / (2 * a); ↴
    }

    else {
        // Code für keine Lösungen
    }
}
```

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

code muss $a = 0$
berücksichtigen

$(a, b, c) = (0, 0, 1)$

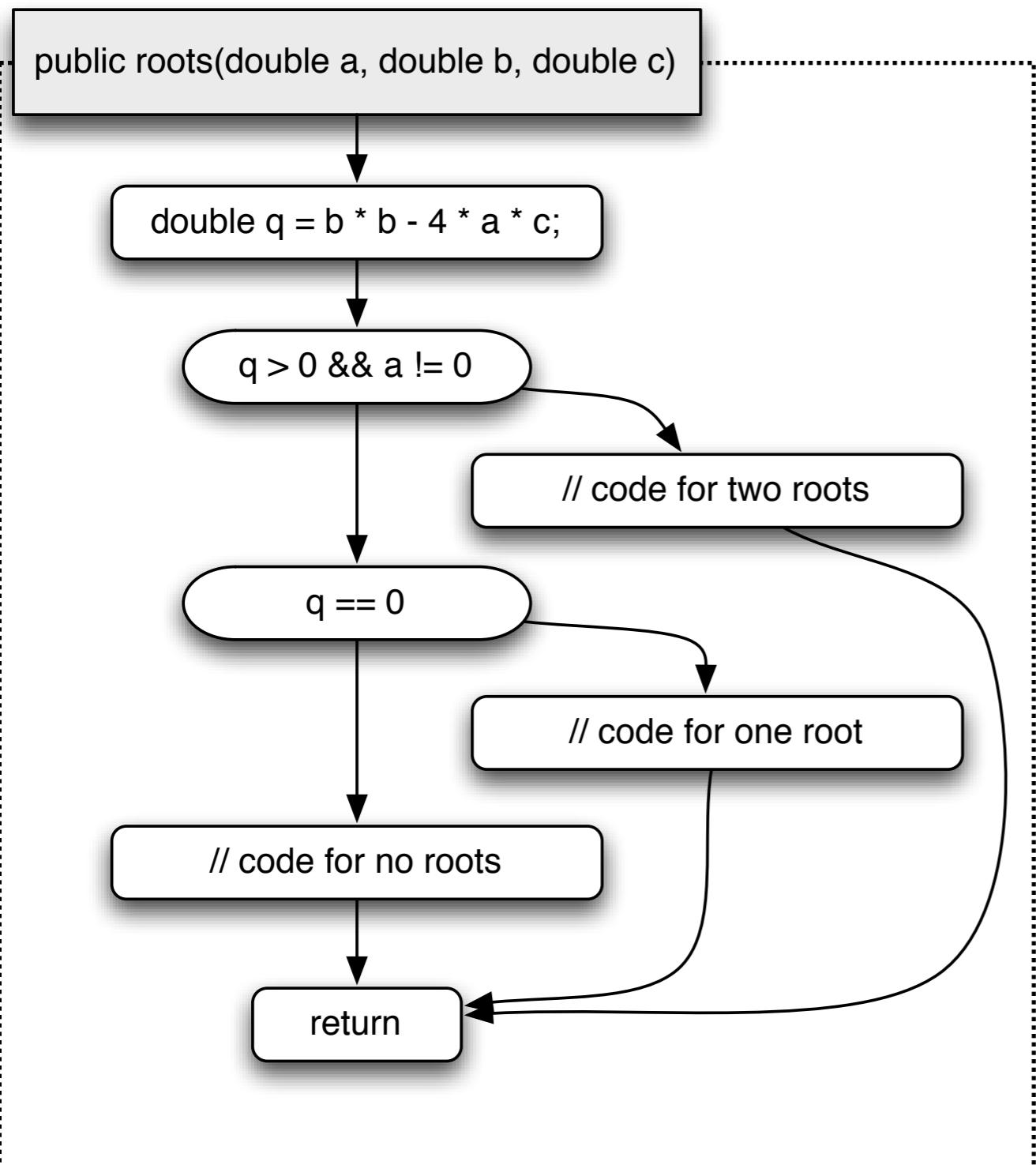
Struktur ausdrücken

```
// Löse  $ax^2 + bx + c = 0$ 
public roots(double a, double b, double c)
{
    double q = b * b - 4 * a * c;
    if (q > 0 && a != 0) {
        // Code für zwei Lösungen
    }

    else if (q == 0) {
        x = (-b) / (2 * a);
    }

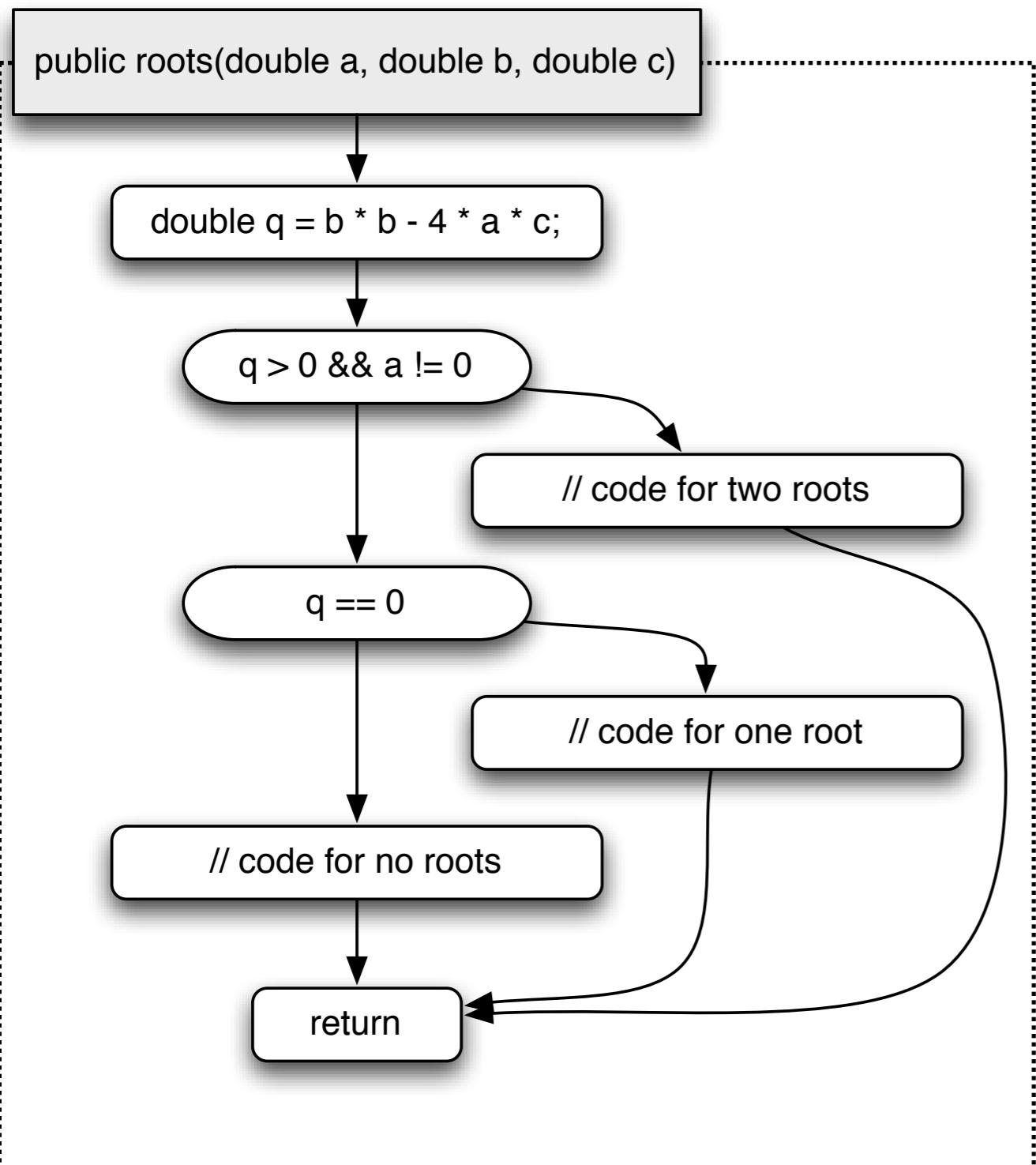
    else {
        // Code für keine Lösungen
    }
}
```

Kontrollflussgraph



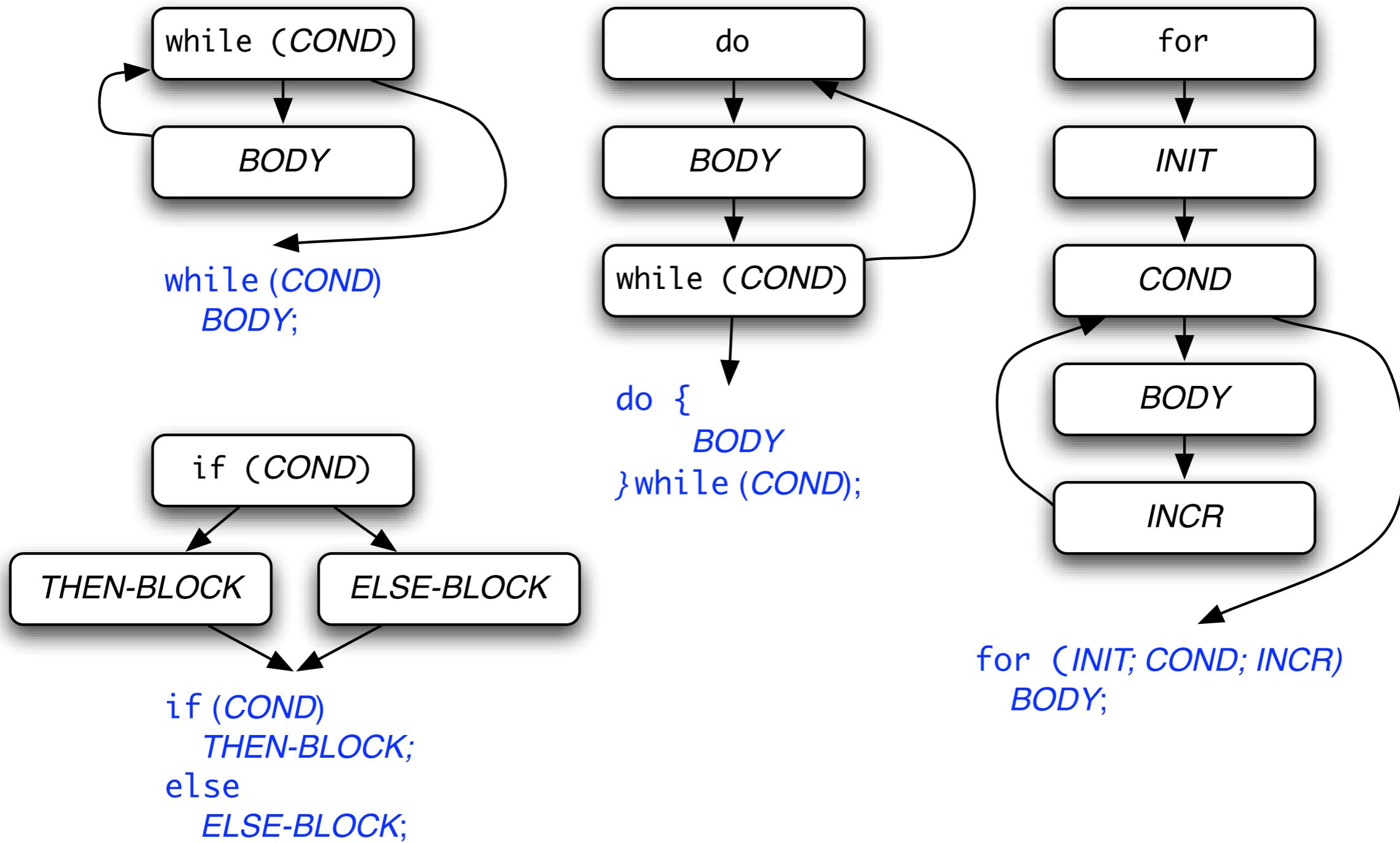
- Ein Kontrollflussgraph (CFG) drückt mögliche Ausführungspfade eines Programms aus
- Knoten sind Basic Blocks – Anweisungsfolgen mit 1 Eingang und 1 Ausgang
- Kanten stellen Kontrollfluss dar – die Möglichkeit, dass ein Basic Block nach einem anderen ausgeführt wird

Strukturelles Testen



- Aus dem CFG lassen sich **Testkriterien** ableiten
- Je mehr Teile abgedeckt (ausgeführt) werden, um so höher die Chance eines Tests, einen Fehler zu finden
- “Teile” können sein: Knoten, Kanten, Pfade, Bedingungen...

Kontrollfluss-Muster



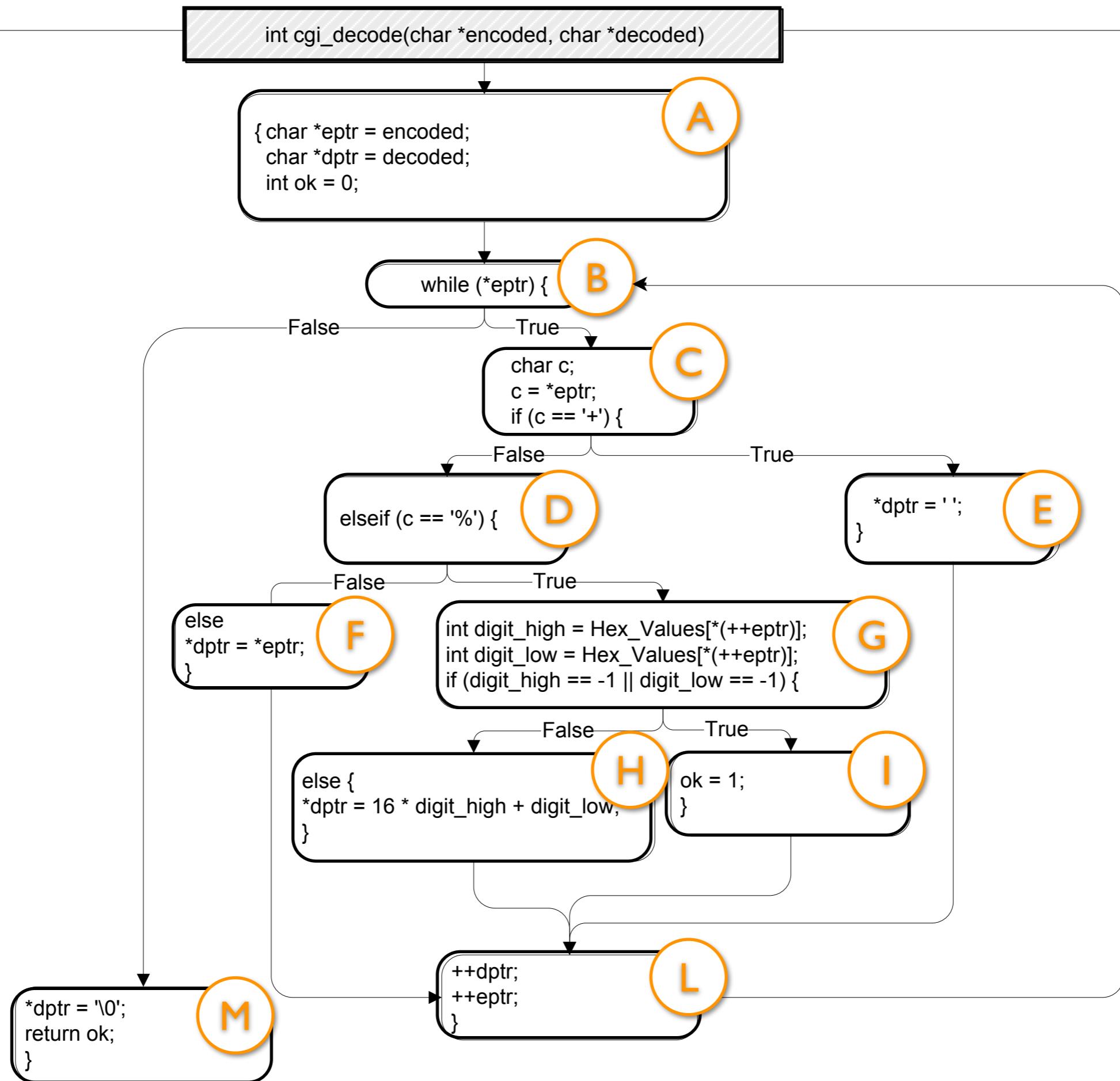
cgi_decode

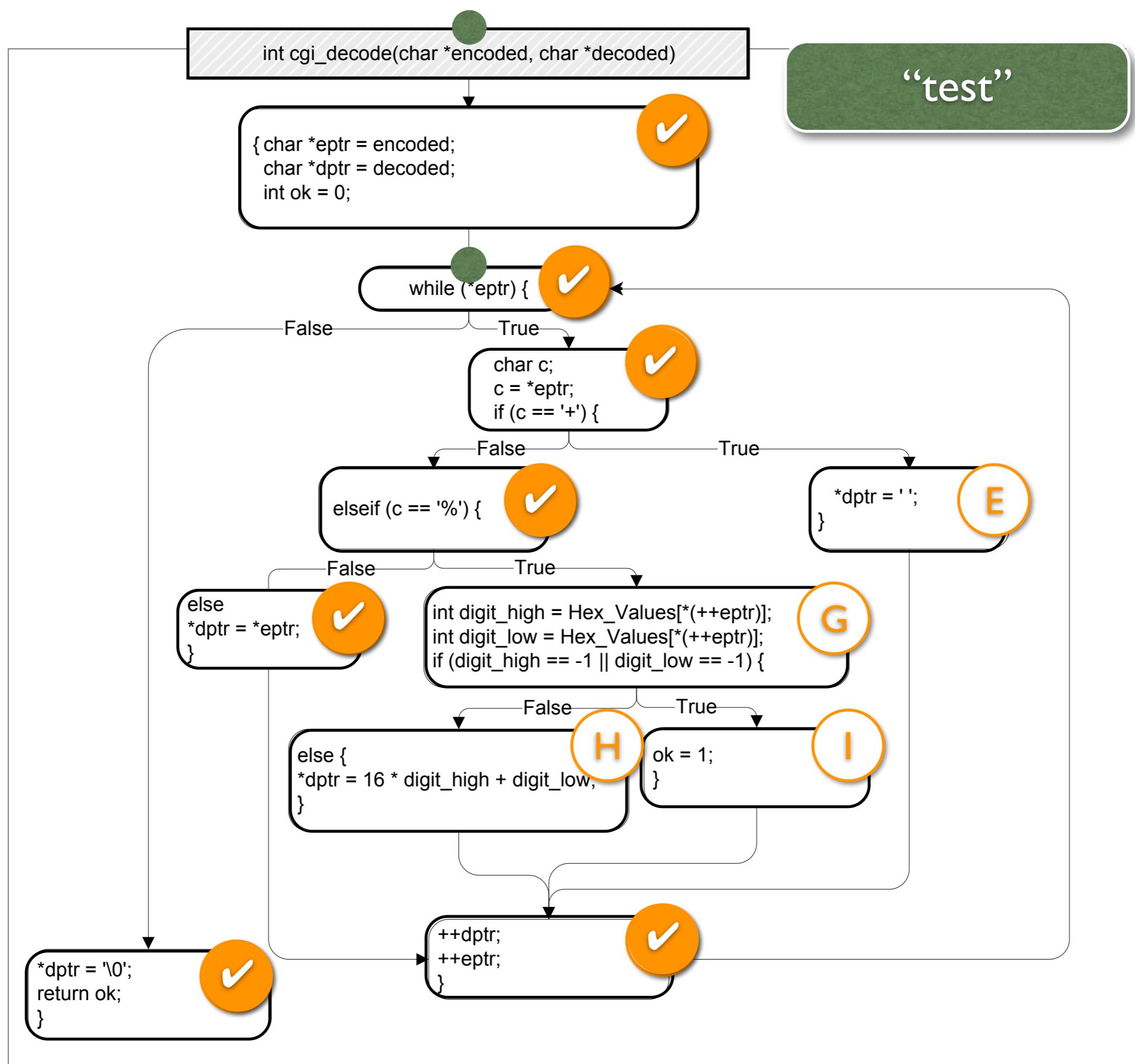
```
/**  
 * @title cgi_decode  
 * @desc  
 * Translate a string from the CGI encoding to plain ascii text  
 * '+' becomes space, %xx becomes byte with hex value xx,  
 * other alphanumeric characters map to themselves  
 *  
 * returns 0 for success, positive for erroneous input  
 * 1 = bad hexadecimal digit  
 */
```

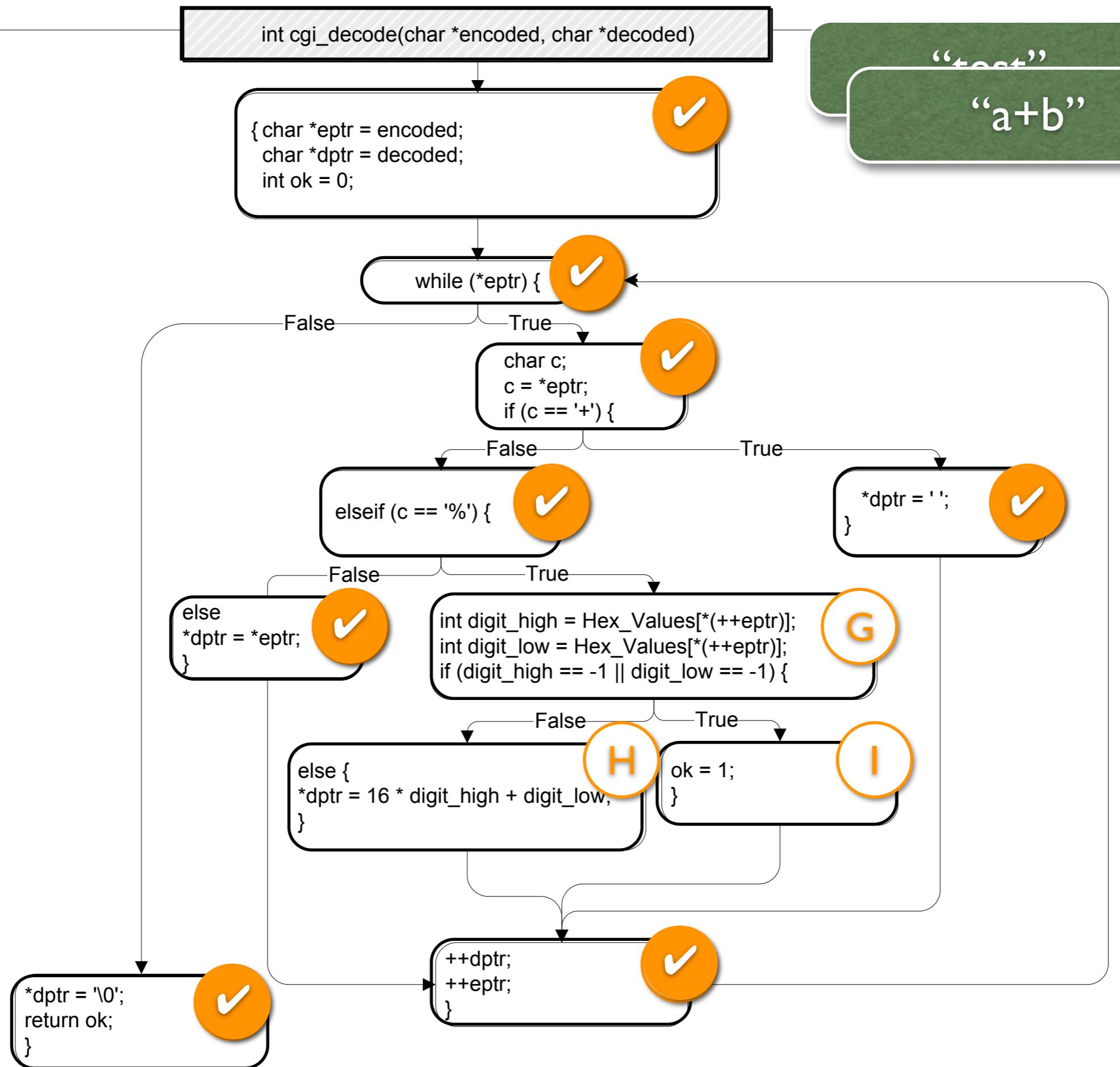
```
int cgi_decode(char *encoded, char *decoded)  
{  
    char *eptr = encoded;  
    char *dptr = decoded; A  
    int ok = 0;
```

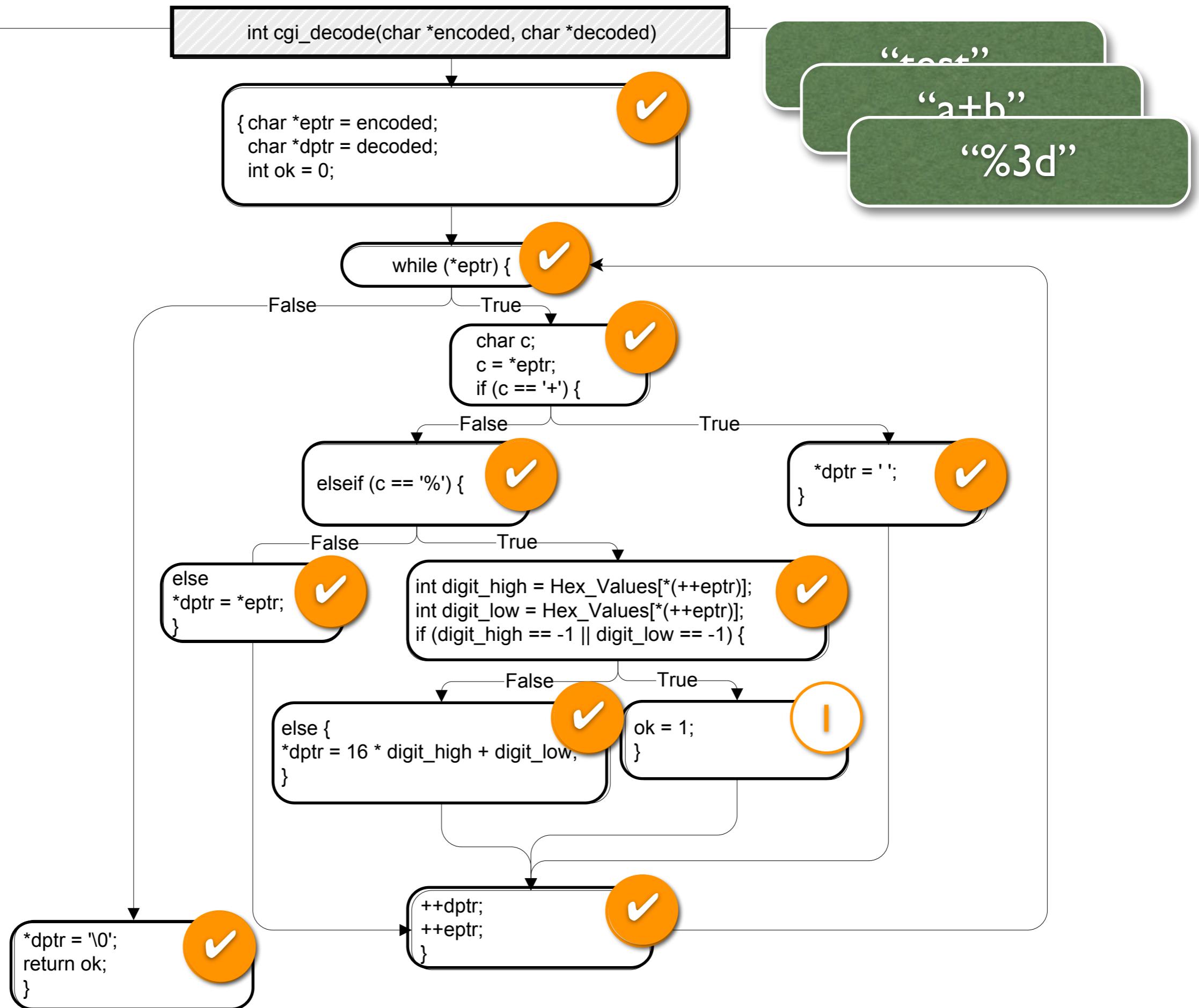
```
while (*eptr) /* loop to end of string ('\0' character) */ B
{
    char c; C
    c = *eptr; C
    if (c == '+') { /* '+' maps to blank */
        *dptr = ' '; E
    } else if (c == '%') { /* '%xx' is hex for char xx */ D
        int digit_high = Hex_Values[*(++eptr)]; G
        int digit_low = Hex_Values[*(++eptr)]; G
        if (digit_high == -1 || digit_low == -1)
            ok = 1; /* Bad return code */ I
        else
            *dptr = 16 * digit_high + digit_low; H
    } else { /* All other characters map to themselves */
        *dptr = *eptr; F
    }
    ++dptr; ++eptr; L
}

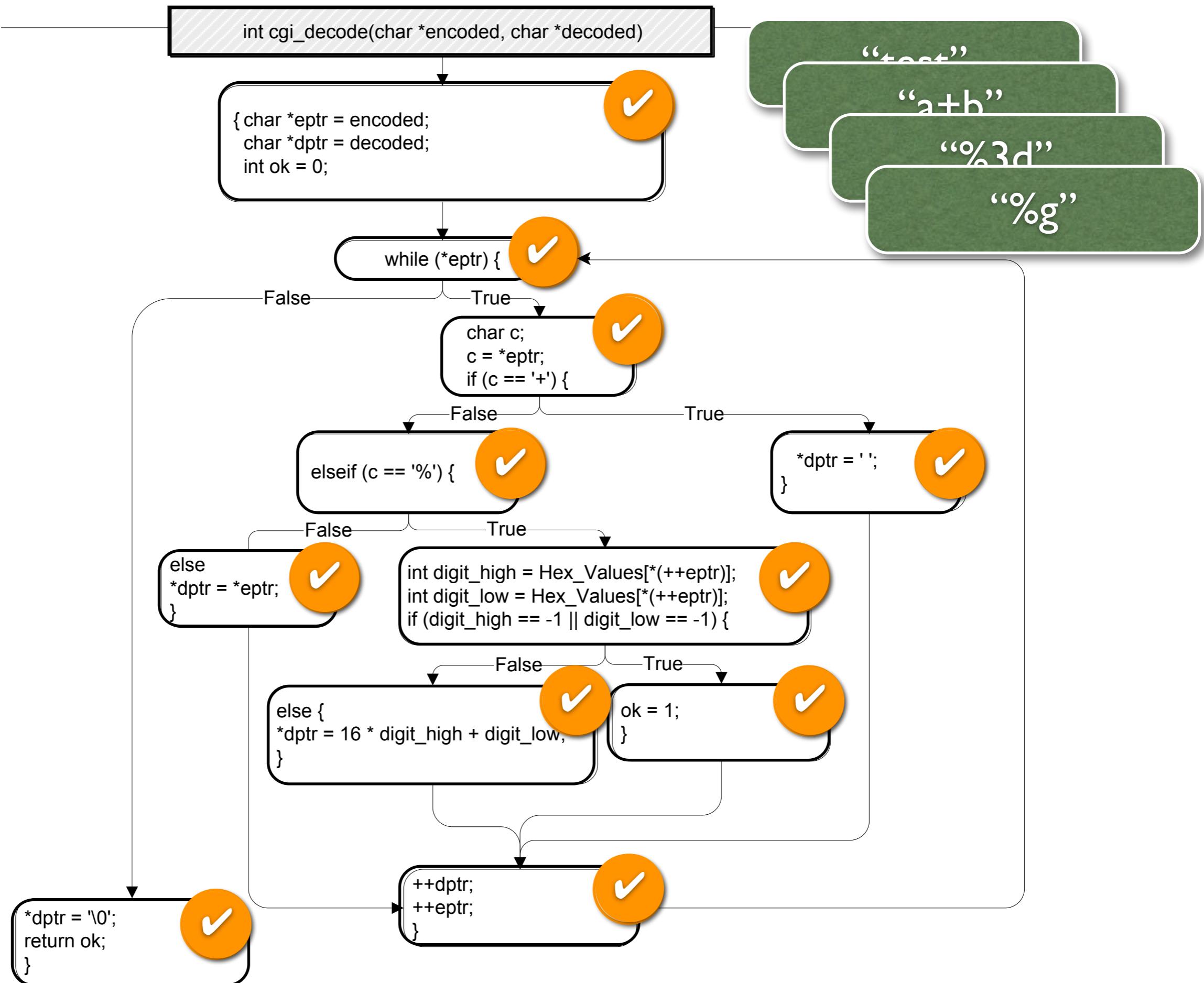
*dptr = '\0'; /* Null terminator for string */ M
return ok;
}
```









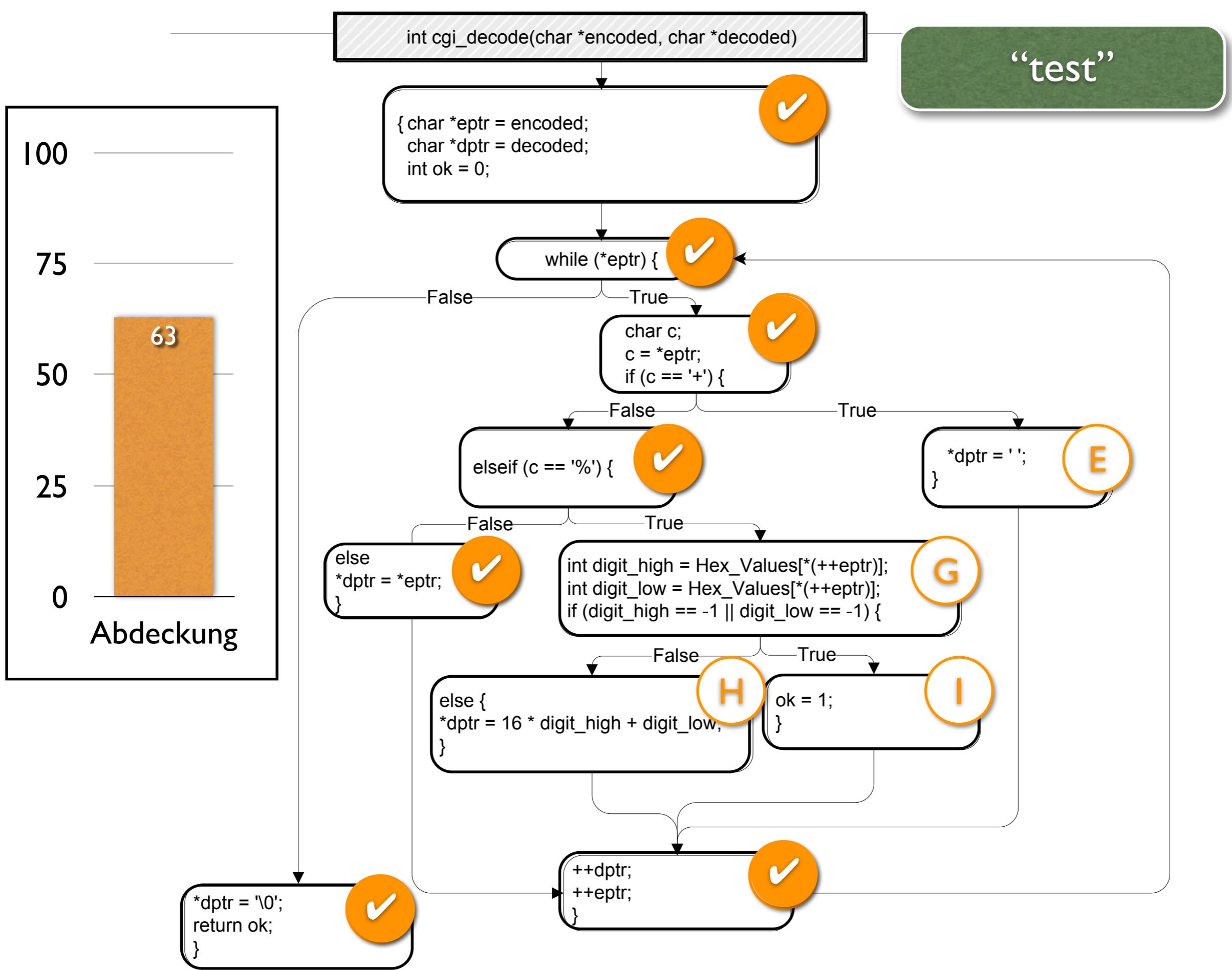


Testkriterien

- Wie wissen wir, ob ein Test "gut genug" ist?
- Ein Testkriterium ist ein Prädikat, das für ein Paar \langle Programm, Testsuite \rangle erfüllt oder nicht erfüllt ist
- Gewöhnlich als Regel ausgedrückt – z.B. "alle Anweisungen müssen abgedeckt sein"

Anweisungsabdeckung

- Testkriterium: Jede Anweisung (oder Knoten im CFG) muss wenigstens I_x ausgeführt werden
- Hintergrund: Ein Defekt in einer Anweisung kann nur gefunden werden, wenn die Anweisung ausgeführt wird
- Abdeckung:
$$\frac{\# \text{ ausgeführte Anweisungen}}{\# \text{ Anweisungen}}$$



100

75

50

25

0

Abdeckung

```
int cgi_decode(char *encoded, char *decoded)
```

```
{ char *eptr = encoded;
  char *dptr = decoded;
  int ok = 0;
```



“test”

“a+b”

```
while (*eptr) {
```



```
    char c;
    c = *eptr;
    if (c == '+') {
```



```
    elseif (c == '%') {
```



```
    else
      *dptr = *eptr;
```



```
    int digit_high = Hex_Values[*(++eptr)];
    int digit_low = Hex_Values[*(++eptr)];
    if (digit_high == -1 || digit_low == -1) {
```

```
      *dptr = ' ';
```



```
    else {
      *dptr = 16 * digit_high + digit_low,
    }
```



```
    ok = 1;
```



```
  *dptr = '\0';
  return ok;
}
```



```
  ++dptr;
  ++eptr;
}
```



100

75

50

25

0

Abdeckung

91

```
int cgi_decode(char *encoded, char *decoded)
```

```
{ char *eptr = encoded;
  char *dptr = decoded;
  int ok = 0;
```



```
while (*eptr) {
```



```
    char c;
    c = *eptr;
    if (c == '+') {
```



```
    elseif (c == '%') {
```



```
    else
      *dptr = *eptr;
```



```
    int digit_high = Hex_Values[*(++eptr)];
    int digit_low = Hex_Values[*(++eptr)];
    if (digit_high == -1 || digit_low == -1) {
```

```
      *dptr = ' ';
```



```
    else {
      *dptr = 16 * digit_high + digit_low,
    }
```



```
    ok = 1;
```



```
    ++dptr;
    ++eptr;
}
```



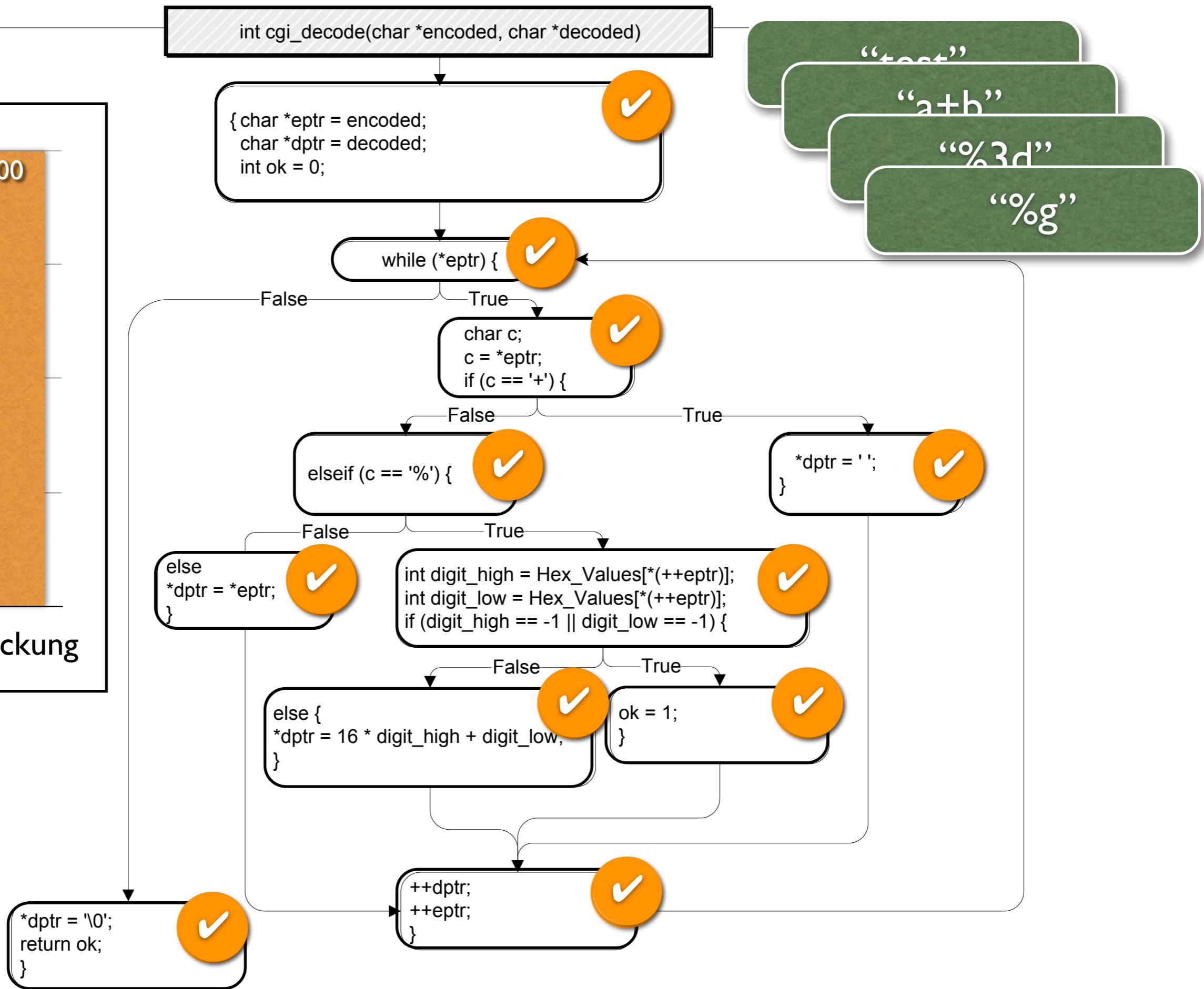
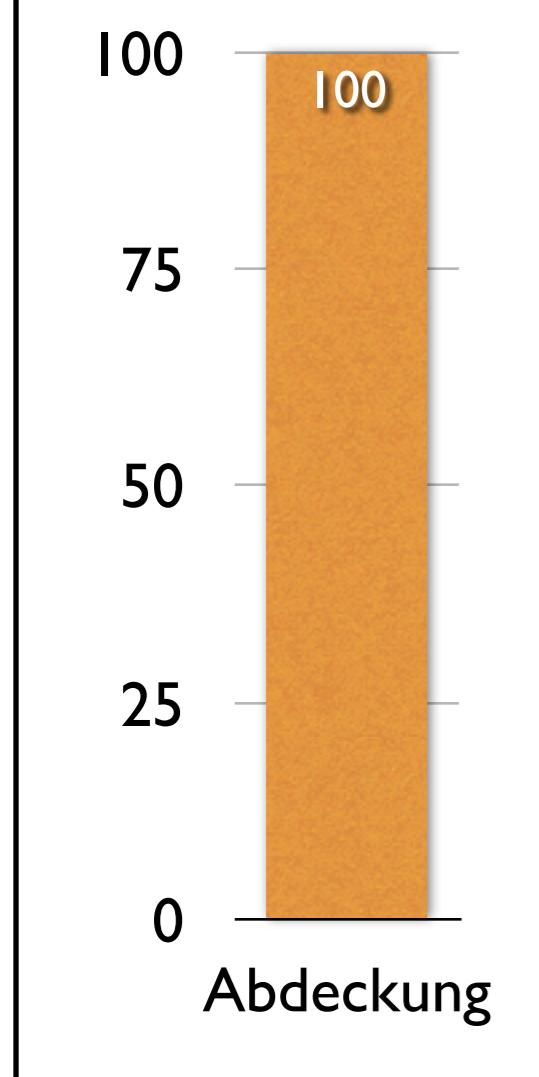
```
*dptr = '\0';
return ok;
}
```



“test”

“a+b”

“%3d”



Abdeckung berechnen

- Die Abdeckung wird automatisch berechnet, während das Programm läuft
- Benötigt *Instrumentierung* zur Übersetzungszeit
Mit GCC etwa: `-ftest-coverage -fprofile-arcs`
- Nach Ausführung prüft ein *Abdeckungswerkzeug* die Ergebnisse
Mit GCC etwa: “`gcov source-file`” erzeugt .gcov-Dateien mit Abdeckung



Pippin: cgi_encode — less — 80x24

```
4: 18: int ok = 0;
-: 19:
38: 20: while (*eptr) /* loop to end of string ('\0' character) */
-: 21: {
-: 22:     char c;
30: 23:     c = *eptr;
30: 24:     if (c == '+') { /* '+' maps to blank */
-: 25:         *dptr = ' ';
29: 26:     } else if (c == '%') { /* %xx is hex for char xx */
3: 27:         int digit_high = Hex_Values[*(++eptr)];
3: 28:         int digit_low = Hex_Values[*(++eptr)];
5: 29:         if (digit_high == -1 || digit_low == -1)
2: 30:             ok = 1; /* Bad return code */
-: 31:         else
1: 32:             *dptr = 16 * digit_high + digit_low;
-: 33:     } else { /* All other characters map to themselves */
26: 34:         *dptr = *eptr;
-: 35:     }
30: 36:     ++dptr; ++eptr;
-: 37: }
4: 38: *dptr = '\0'; /* Null terminator for string */
4: 39: return ok;
-: 40:}
```

(END)



Demo

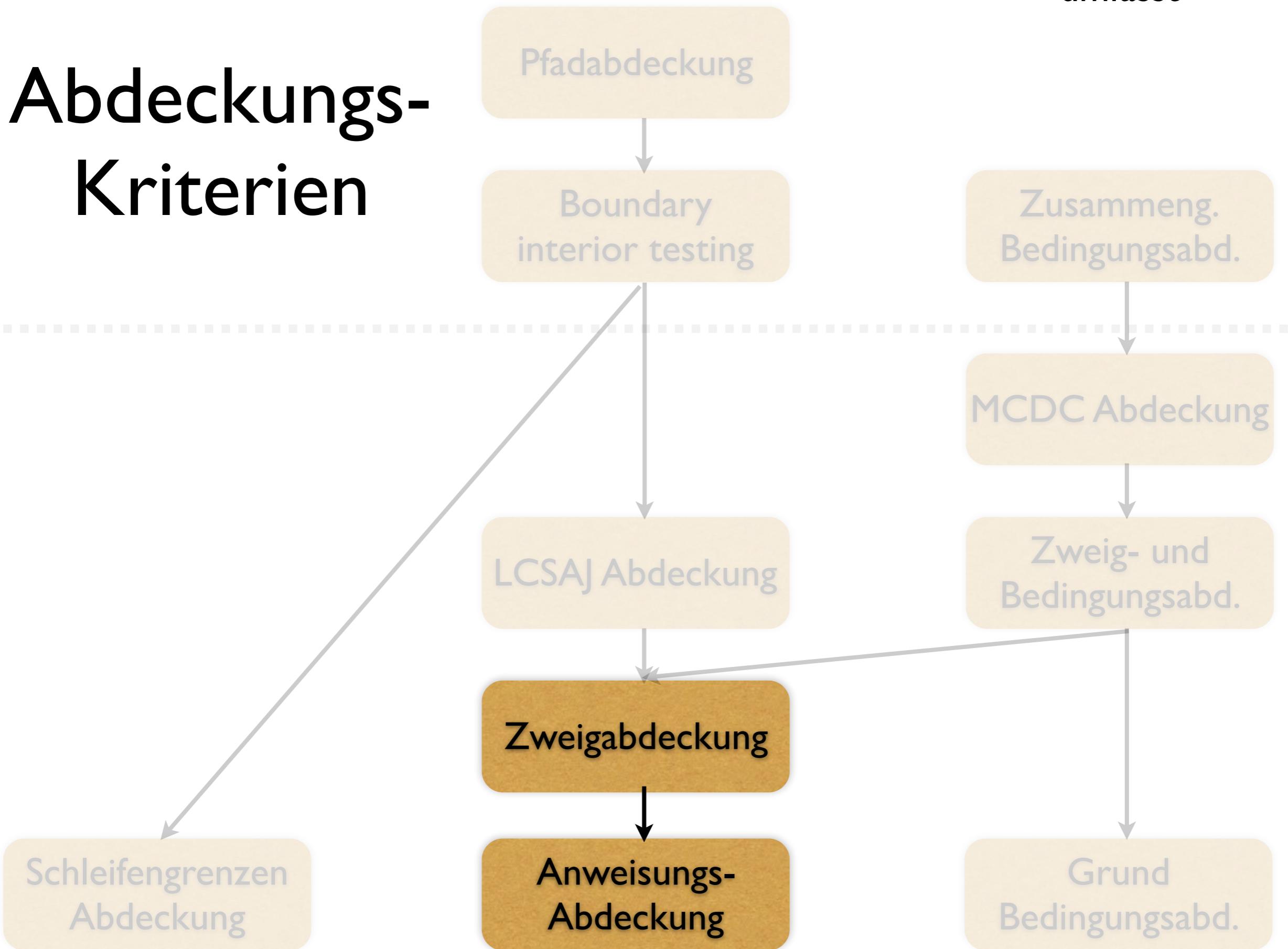
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

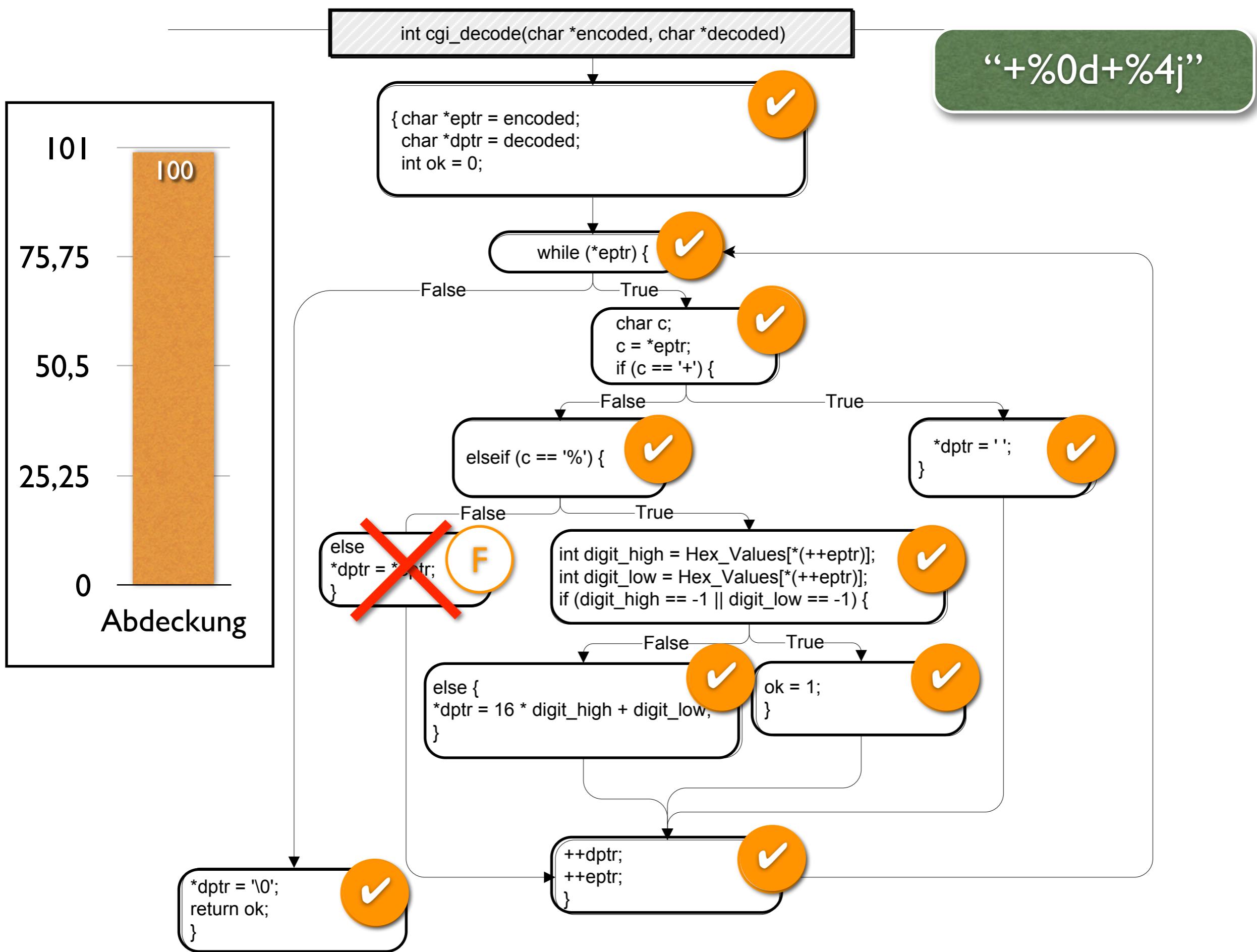
Praktische Kriterien

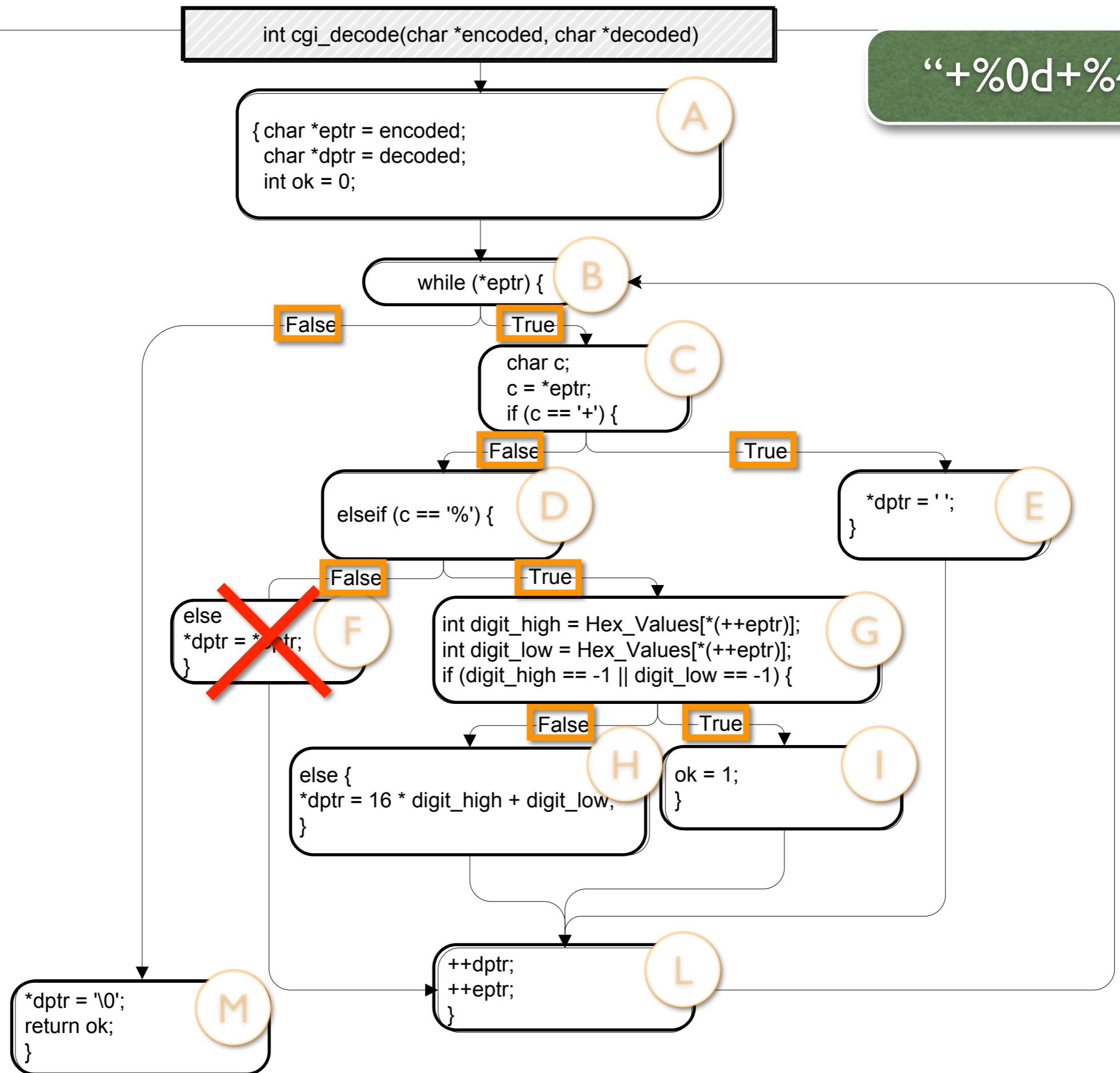
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien





100

75

50

25

0

Abdeckung

87

`int cgi_decode(char *encoded, char *decoded)`

“+%0d+%4j”

```
{ char *eptr = encoded;
  char *dptr = decoded;
  int ok = 0;
```

A

`while (*eptr) {`

B

```
char c;
c = *eptr;
if (c == '+') {
```

C

`elseif (c == '%') {`

D

`*dptr = ' ';`

E

~~`else
*dptr = *eptr;`~~

F

```
int digit_high = Hex_Values[*(++eptr)];
int digit_low = Hex_Values[*(++eptr)];
if (digit_high == -1 || digit_low == -1) {
```

G

```
else {
*dptr = 16 * digit_high + digit_low,
}
```

H

I

`++dptr;
++eptr;
}`

L

```
*dptr = '\0';
return ok;
}
```

M

False

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

✓

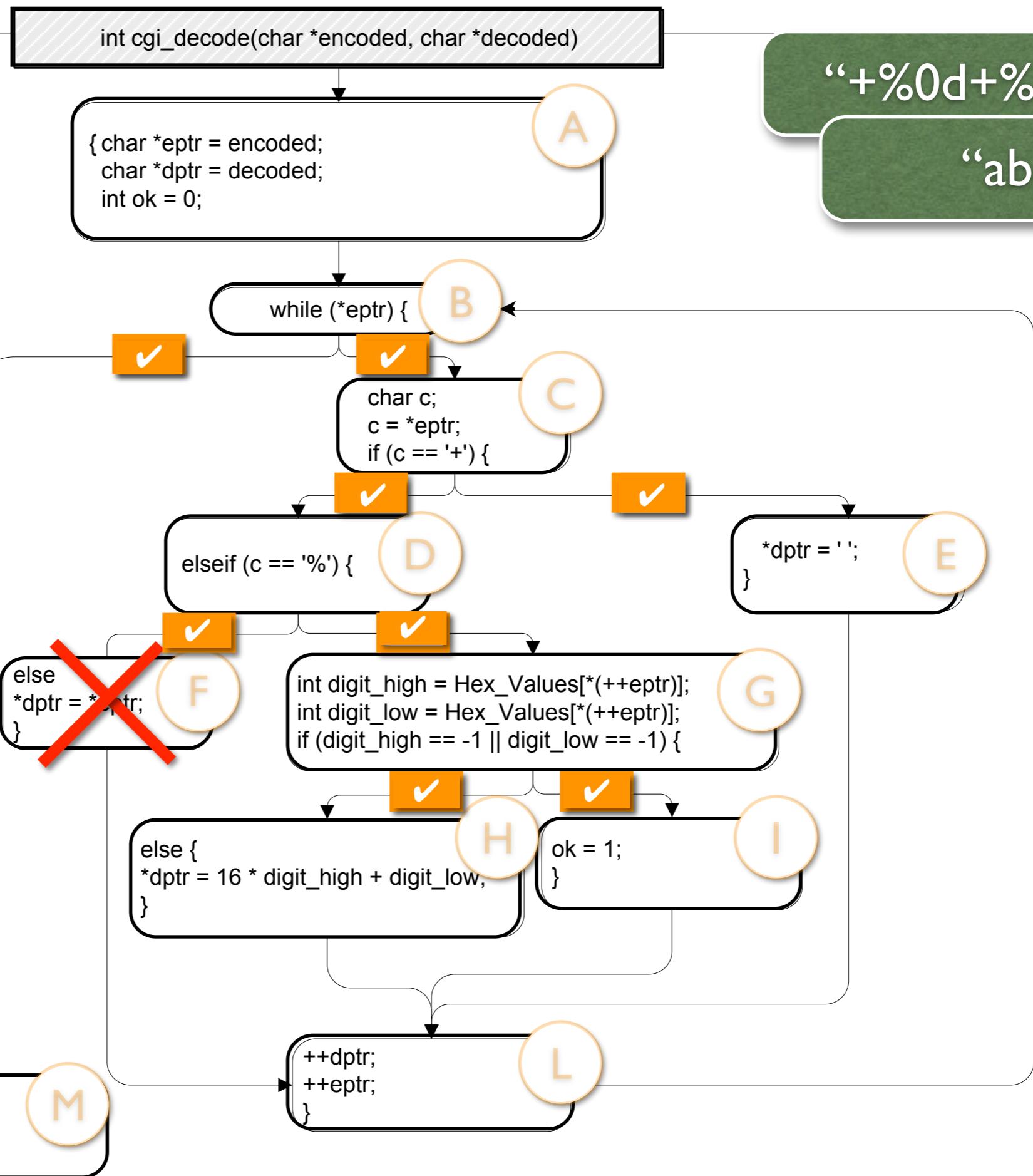
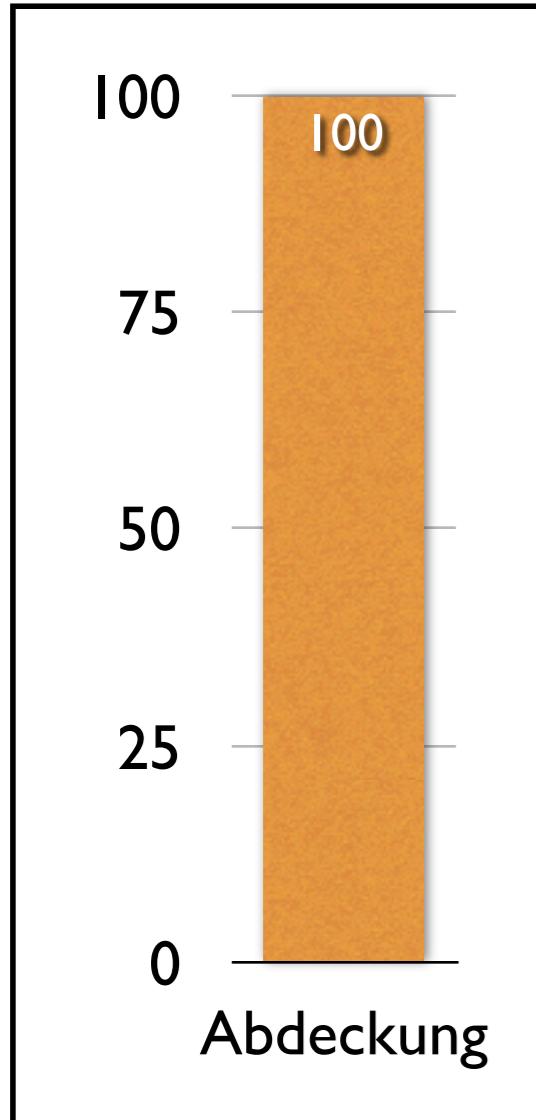
✓

✓

✓

✓

✓



“+%0d+%4j”

“abc”

Zweigabdeckung

- Testkriterium: Jeder Zweig im CFG muss mindestens 1x ausgeführt werden
- Abdeckung: $\frac{\text{\# ausgeführte Verzweigungen}}{\text{\# Verzweigungen}}$
- Umfasst Anweisungsabdeckung
da bei Erreichen aller Zweige auch alle Knoten erreicht werden
- In Industrie am häufigsten genutzt

Bedingungsabdeckung

- Betrachten Sie den Fehler
`(digit_high == 1 || digit_low == -1)`
 `// sollte -1 sein`
- Zweigabdeckung wird erreicht durch
Ändern von nur `digit_low`
Der fehlerhafte Teilausdruck muss nie geprüft werden
- Fehlerhafte Teilbedingung wird nie getestet
obwohl wir beide Zweige abgedeckt haben

Bedingungsabdeckung

- Idee: in zusammengesetzten Bedingungen auch *Teilbedingungen* prüfen
= beide Teilbedingungen in `digit_high == 1 || digit_low == -1`

Bedingungsabdeckung

- Testkriterium: jede Grundbedingung muss wenigstens 1x ausgewertet werden
- Abdeckung:
#Wahrheitswerte der Grundbedingungen
$$2 * \# \text{Grundbedingungen}$$
- Beispiel: “test+%9k%k9”
100% Abdeckung aller Grundbedingungen
aber nur 87% Zweigabdeckung

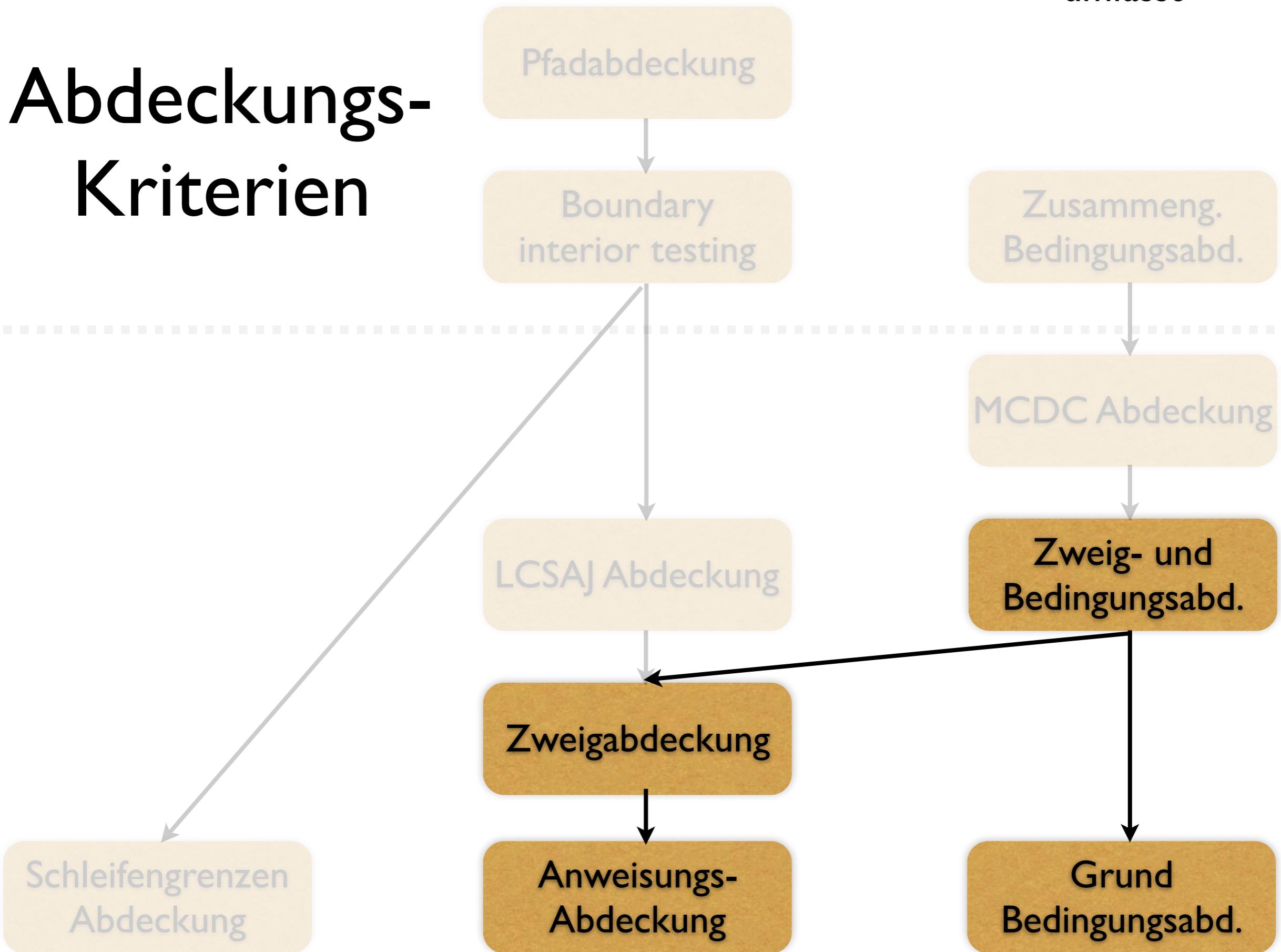
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

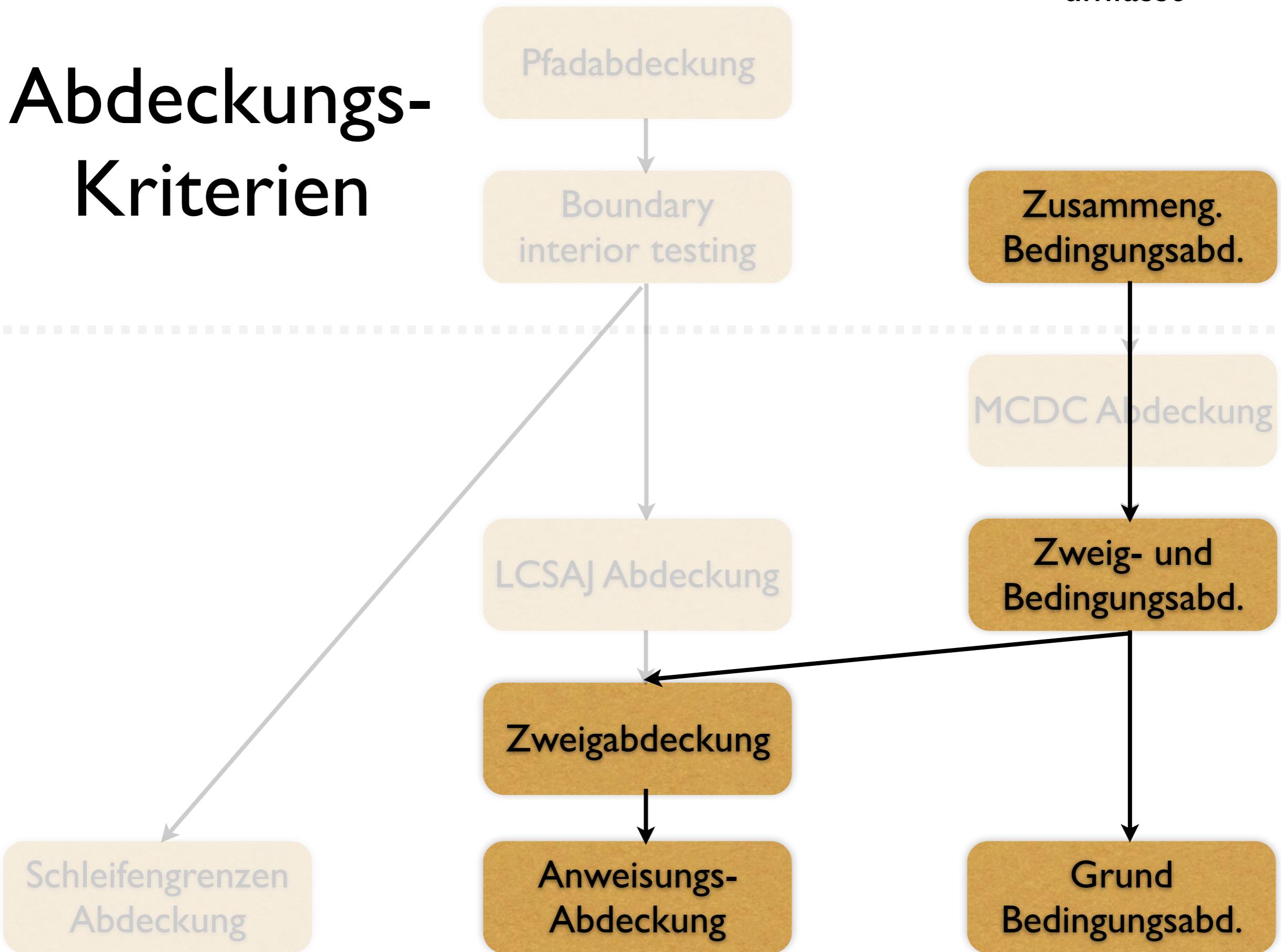
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

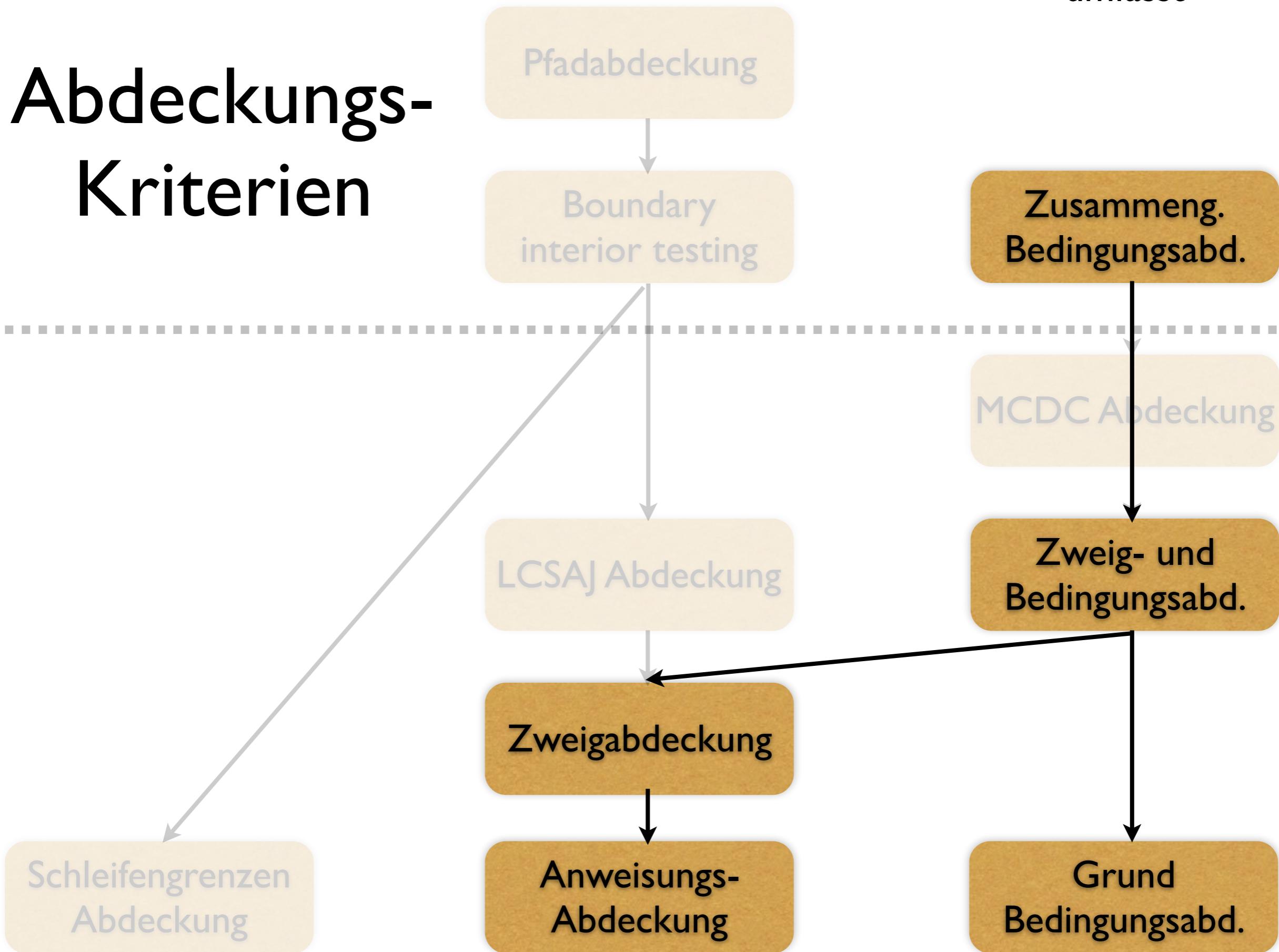
Praktische Kriterien

Zusammengesetzte Bedingungen

- Betrachte $((a \vee b) \wedge c) \vee (d \wedge e)$
- Wir brauchen 13 Tests, um alle Kombinationen abzudecken
- Im allgemeinen Fall:
kombinatorische Explosion

Test Case	a	b	c	d	e
(1)	True	–	True	–	True
(2)	False	True	True	–	True
(3)	True	–	False	True	True
(4)	False	True	False	True	True
(5)	False	False	–	True	True
(6)	True	–	True	–	False
(7)	False	True	True	–	False
(8)	True	–	False	True	False
(9)	False	True	False	True	False
(10)	False	False	–	True	False
(11)	True	–	False	False	–
(12)	False	True	False	False	–
(13)	False	False	–	False	–

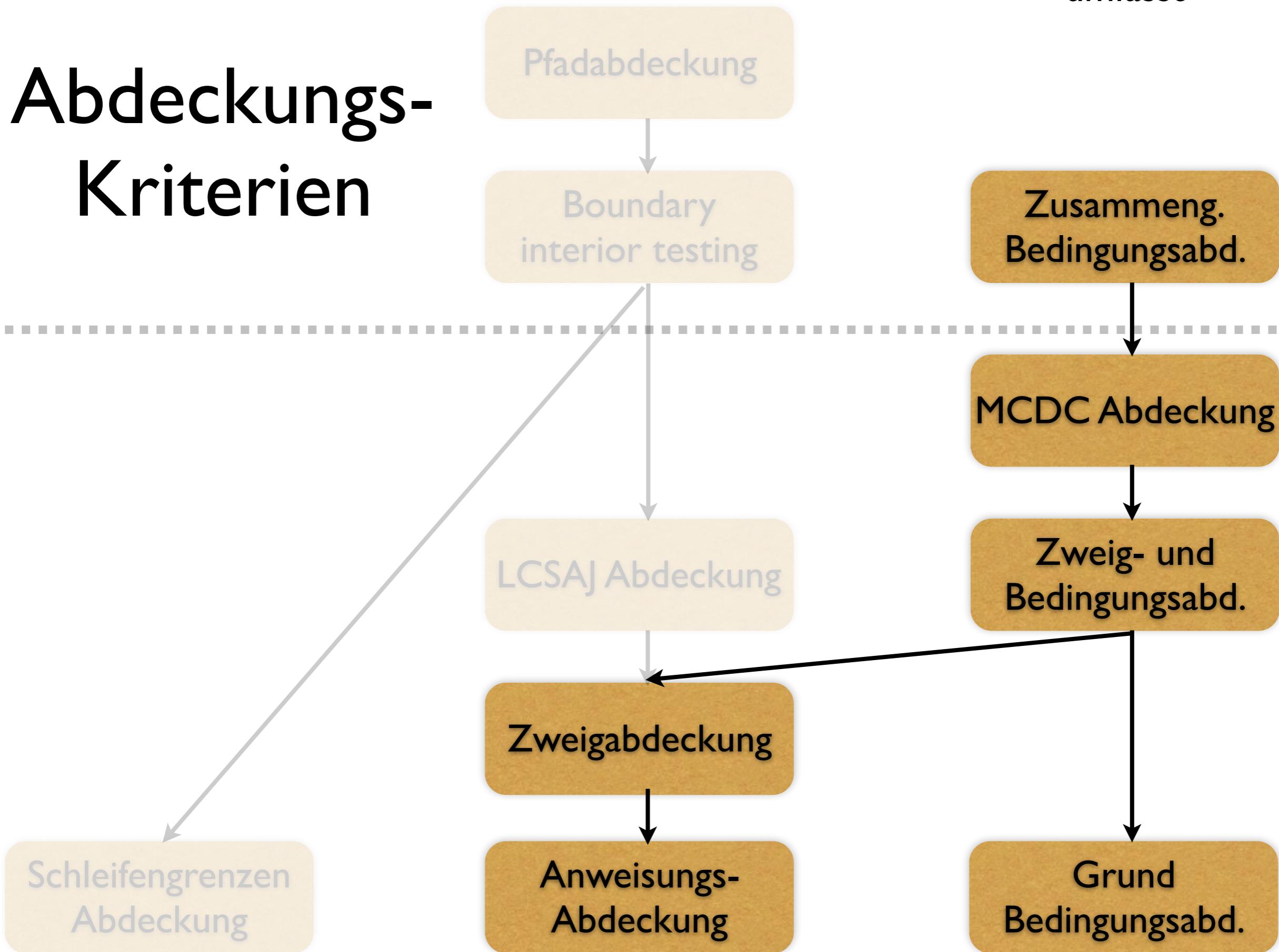
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

MCDC Abdeckung

Modified Condition Decision Coverage

- Idee: Nur *wichtige Kombinationen* testen, um exponentielles Wachstum zu vermeiden
- Eine Kombination ist "wichtig", wenn wir für jede Grundbedingung zeigen, wie sie unabhängig die Entscheidung beeinflusst

MCDC Abdeckung

Modified Condition Decision Coverage

- Für jede Grundbedingung C brauchen wir zwei Testfälle T_1 and T_2
- Die Werte aller *ausgewerteten* Grundbedingungen außer C bleiben gleich
- Die zusammengesetzte Bedingung als Ganzes wird *True* bei T_1 und *False* bei T_2
- Guter Kompromiss zwischen Strenge und Testgröße (und daher häufig verwendet)

MCDC Abdeckung

Modified Condition Decision Abdeckung

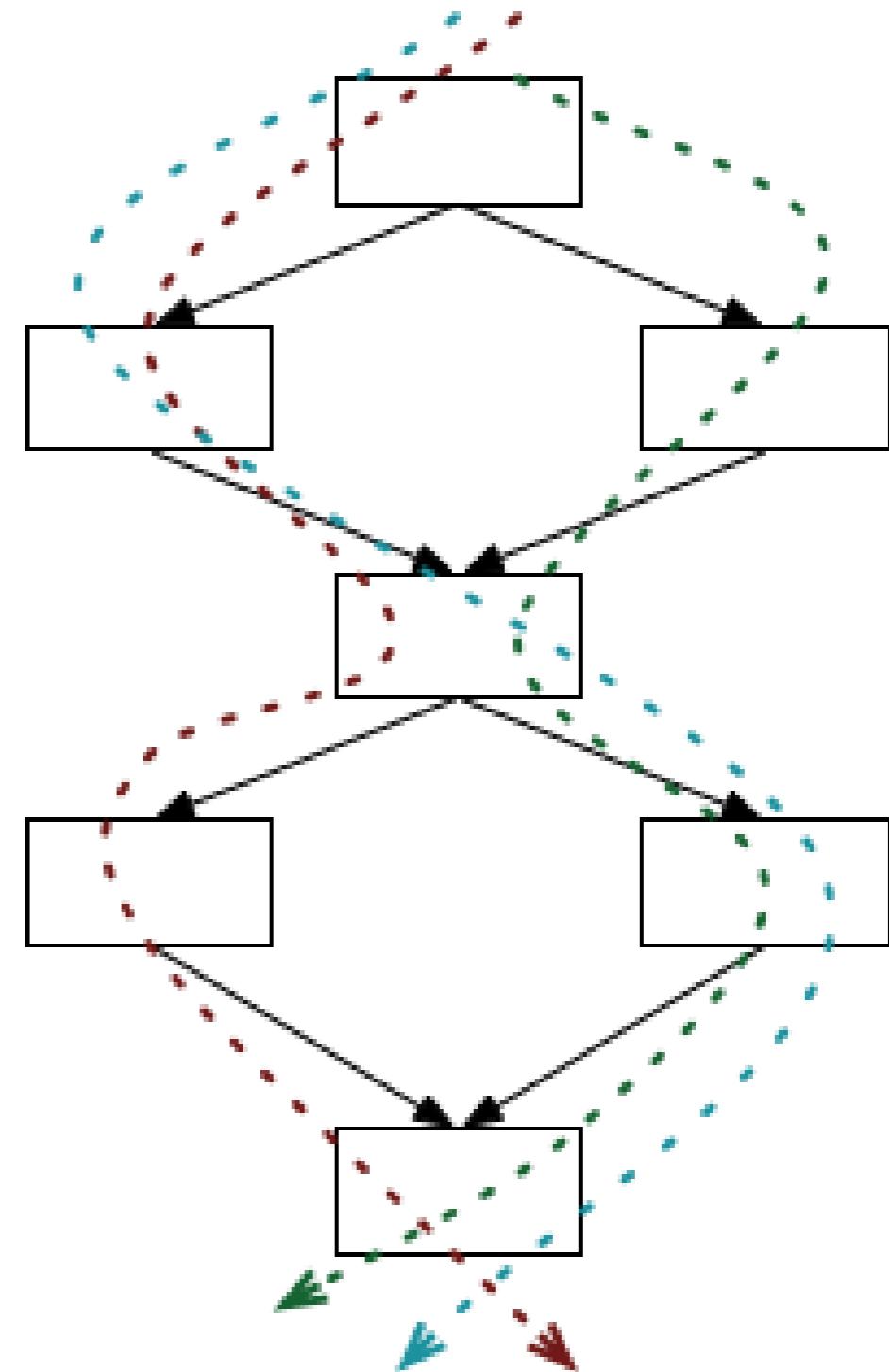
- Betrachte $((a \vee b) \wedge c) \vee (d \wedge e)$
- Sechs Tests genügen zur MCDC-Abdeckung

	a	b	c	d	e	Decision
(1)	<u>True</u>	–	<u>True</u>	–	<u>True</u>	True
(2)	<u>False</u>	<u>True</u>	<u>True</u>	–	<u>True</u>	True
(3)	<u>True</u>	–	<u>False</u>	<u>True</u>	<u>True</u>	True
(6)	<u>True</u>	–	<u>True</u>	–	<u>False</u>	False
(11)	<u>True</u>	–	<u>False</u>	<u>False</u>	–	False
(13)	<u>False</u>	<u>False</u>	–	<u>False</u>	–	False

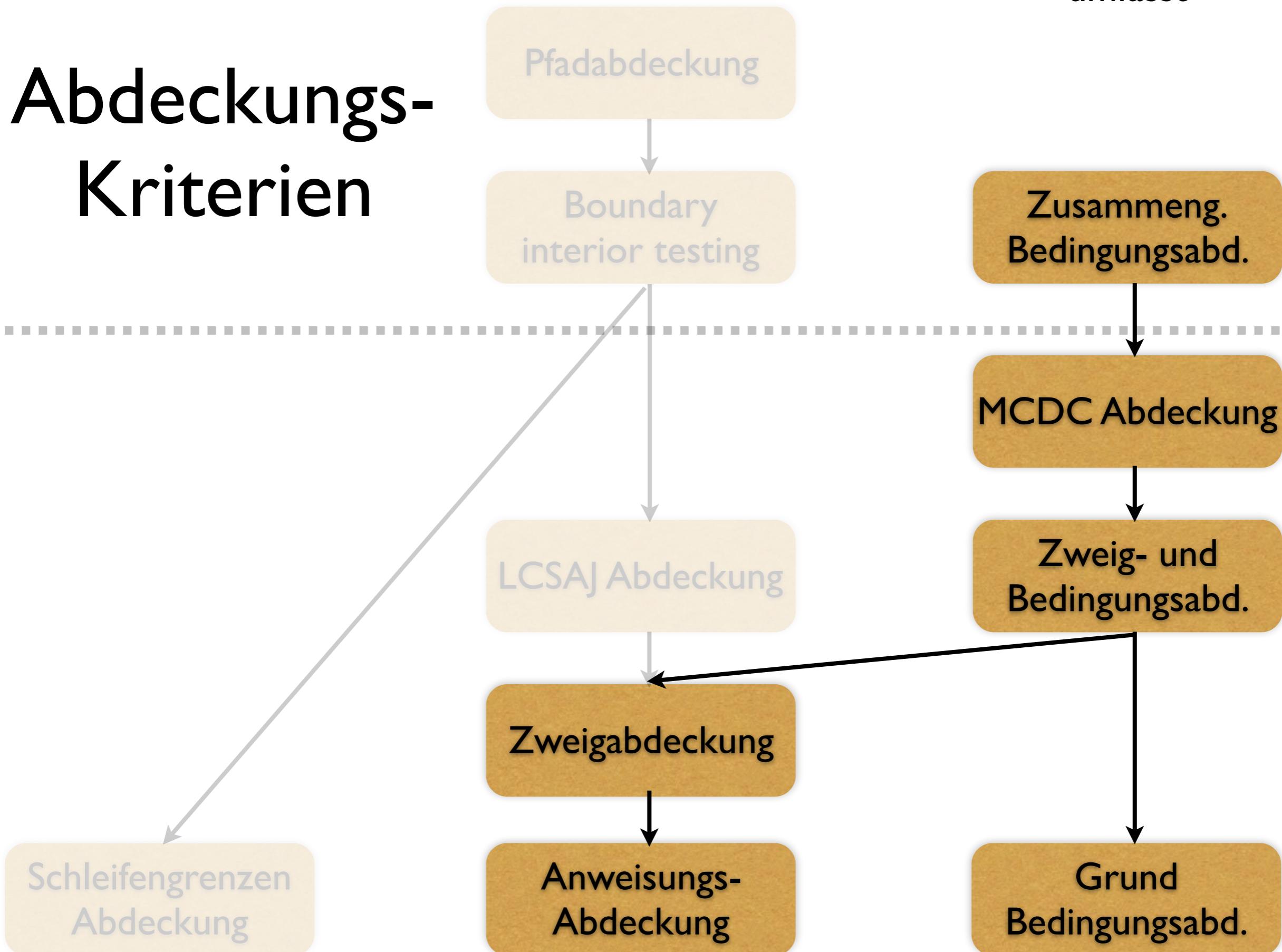
Pfadabdeckung

über einzelne Verzweigungen hinaus

- Grundidee: *Folgen von Verzweigungen im Kontrollfluss abdecken*
- Weit mehr Pfade als Verzweigungen impliziert Kompromisse



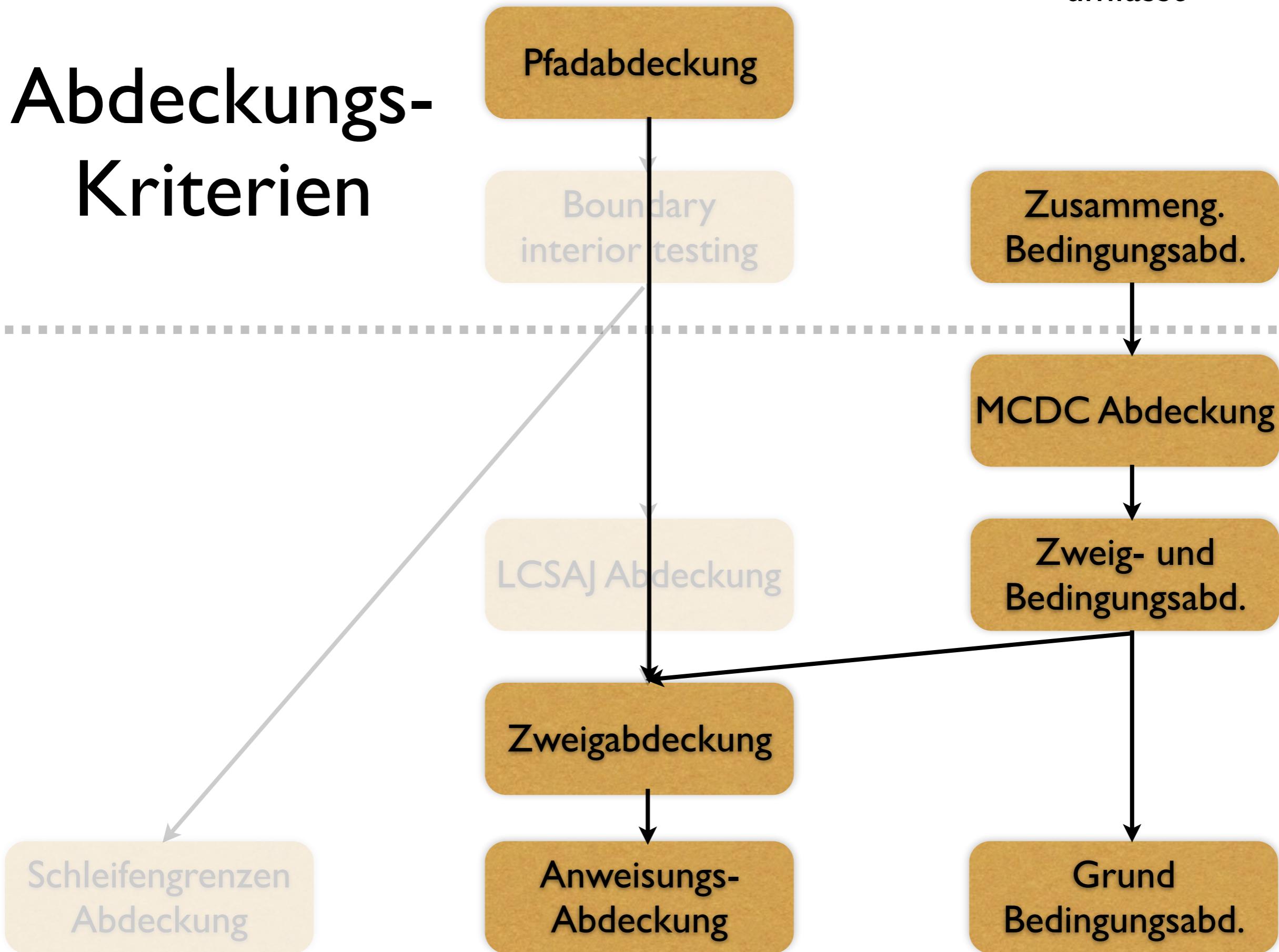
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

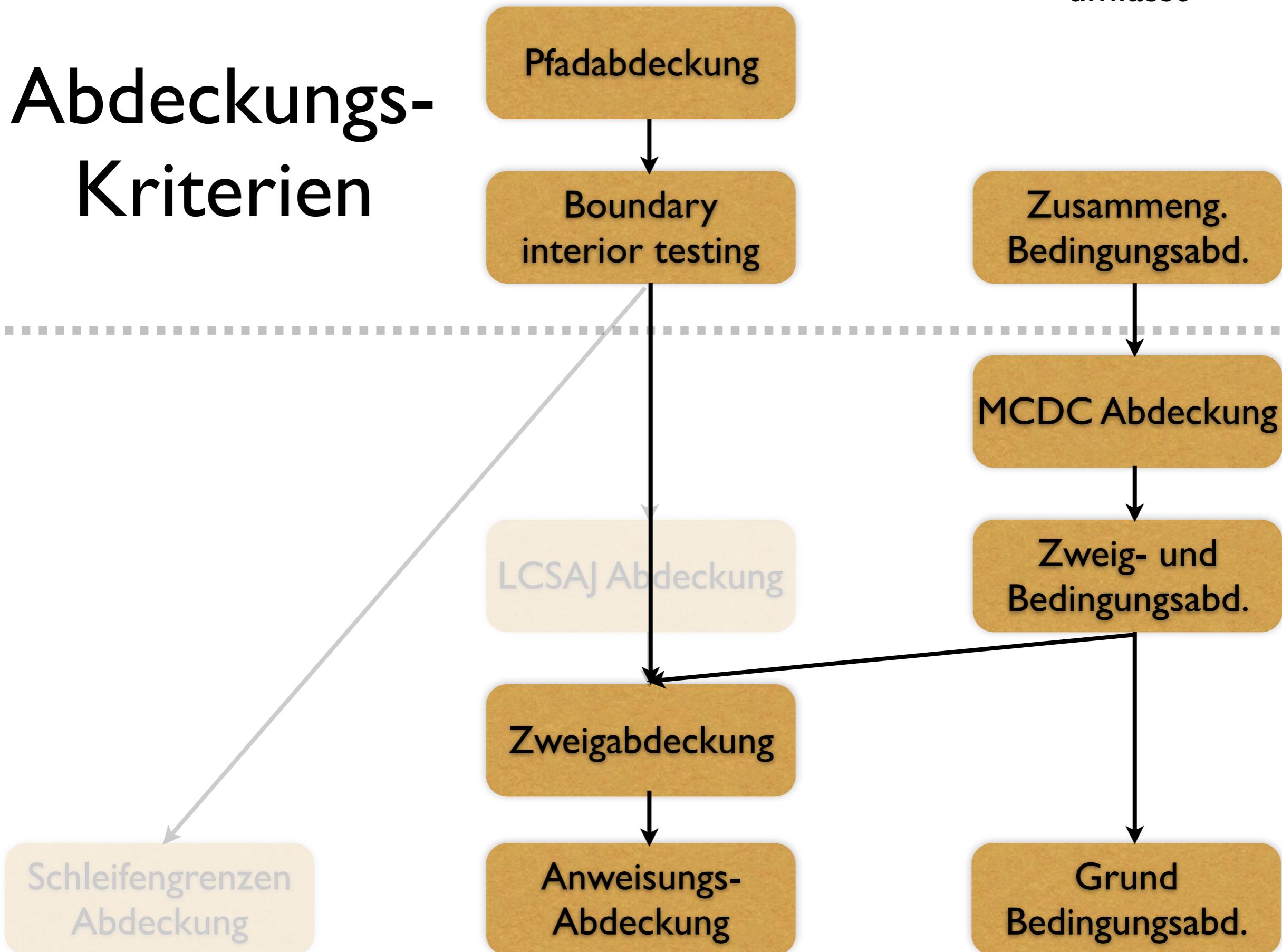
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

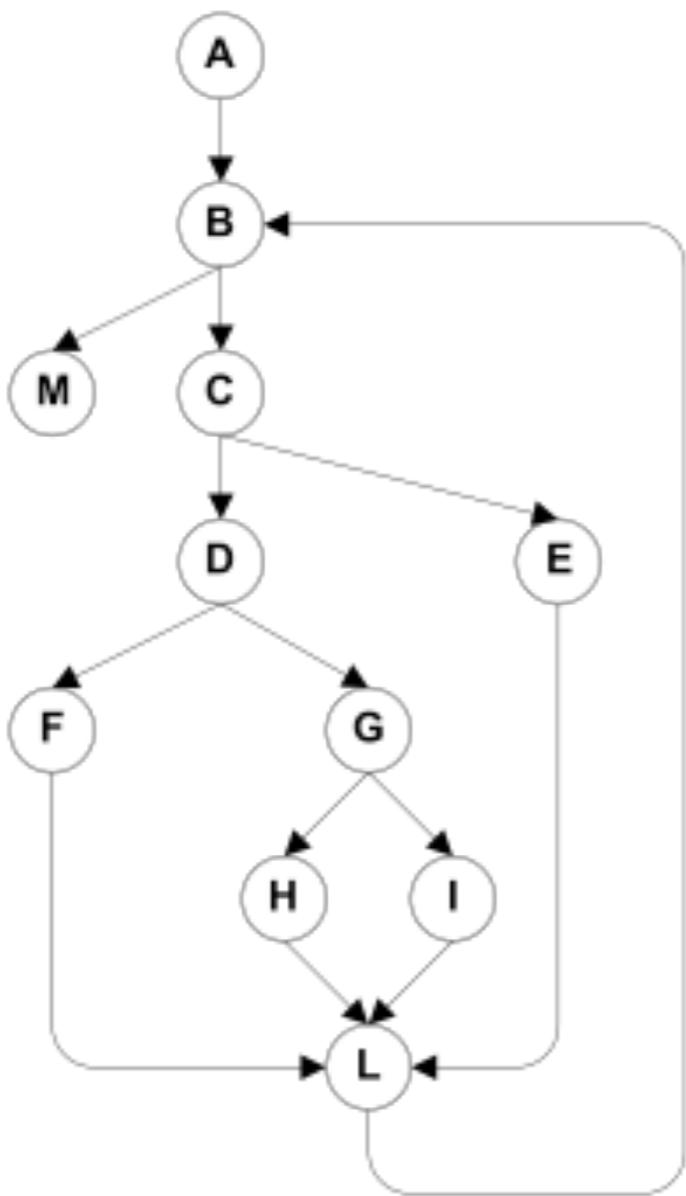
Boundary Interior Abdeckung

für cgi_decode

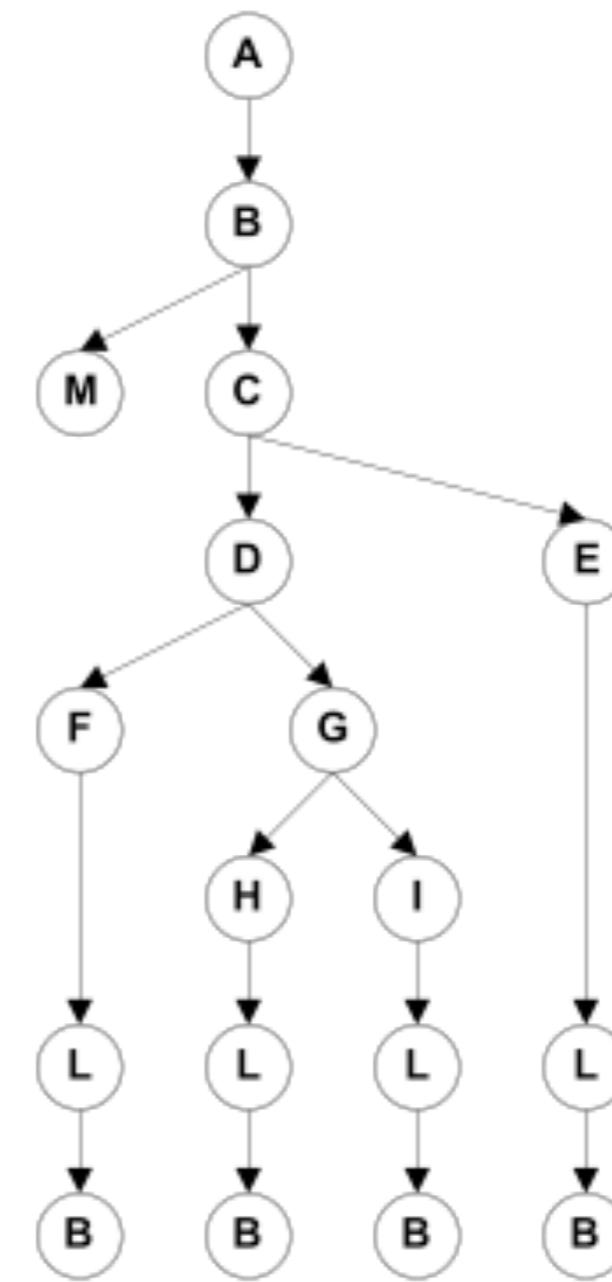
- Boundary Interior betrachtet alle Pfade als gleich, die sich nur im wiederholten Schleifendurchlauf unterscheiden
- In anderen Worten: Wir folgen jedem Pfad im CFG, bis wir einen Knoten zum zweiten Mal sehen

Boundary Interior Abdeckung

für cgi_decode

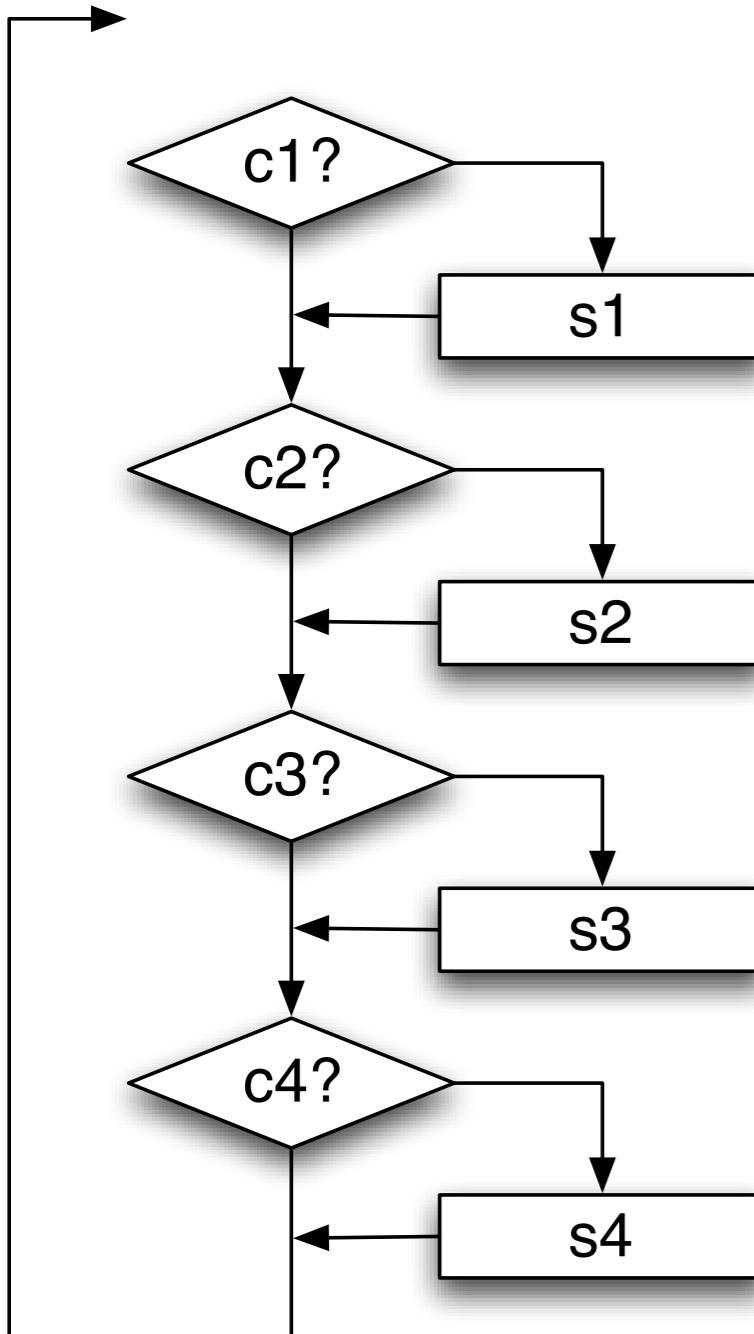


Original-CFG



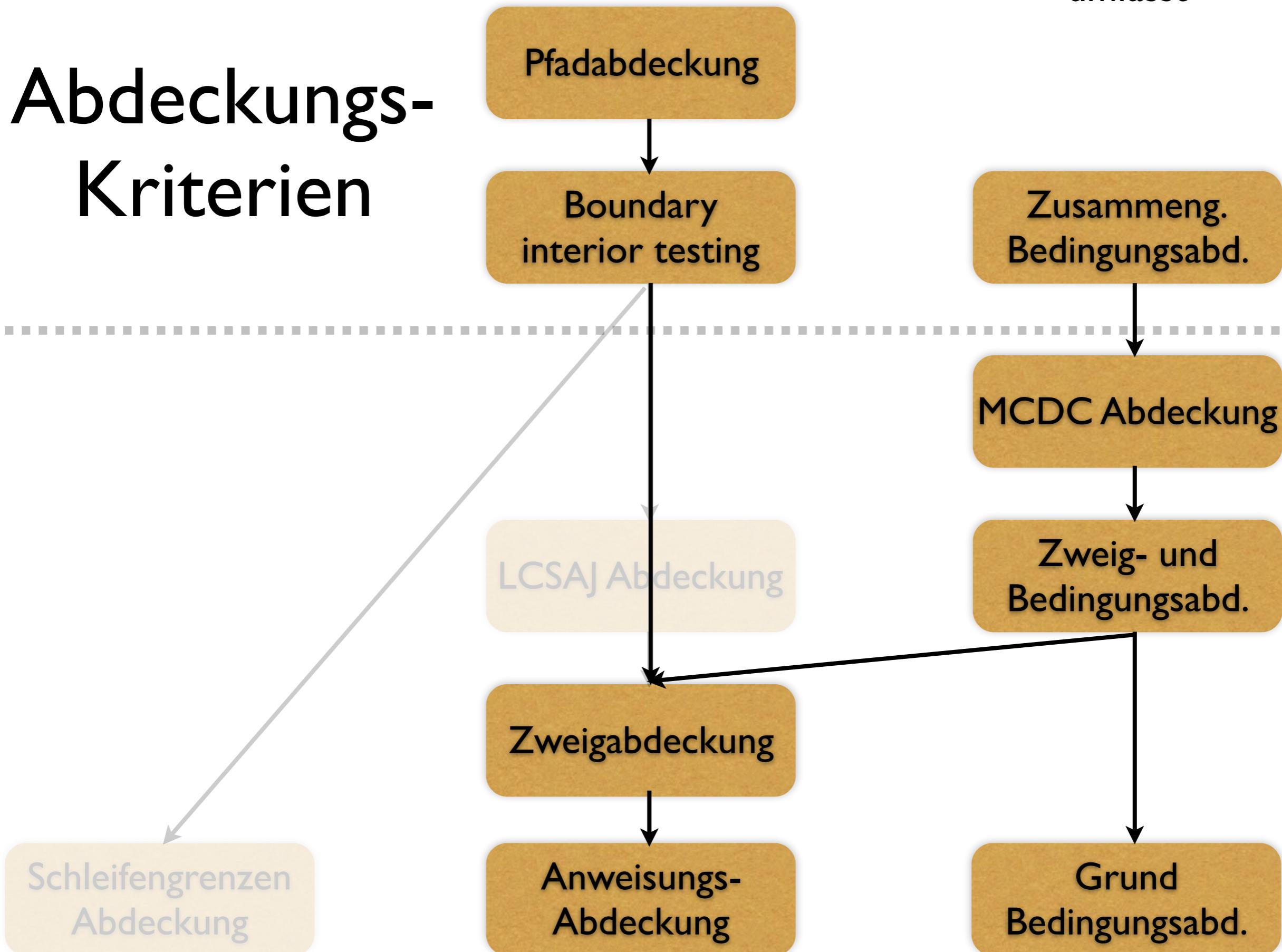
Abzudeckende Pfade

Probleme



- Die Zahl der Pfade kann immer noch exponentiell wachsen
Im Beispiel links etwa $2^4 = 16$ Pfade
- Pfade können *unerreichbar* sein oder sogar *unmöglich*, wenn Bedingungen nicht unabhängig sind

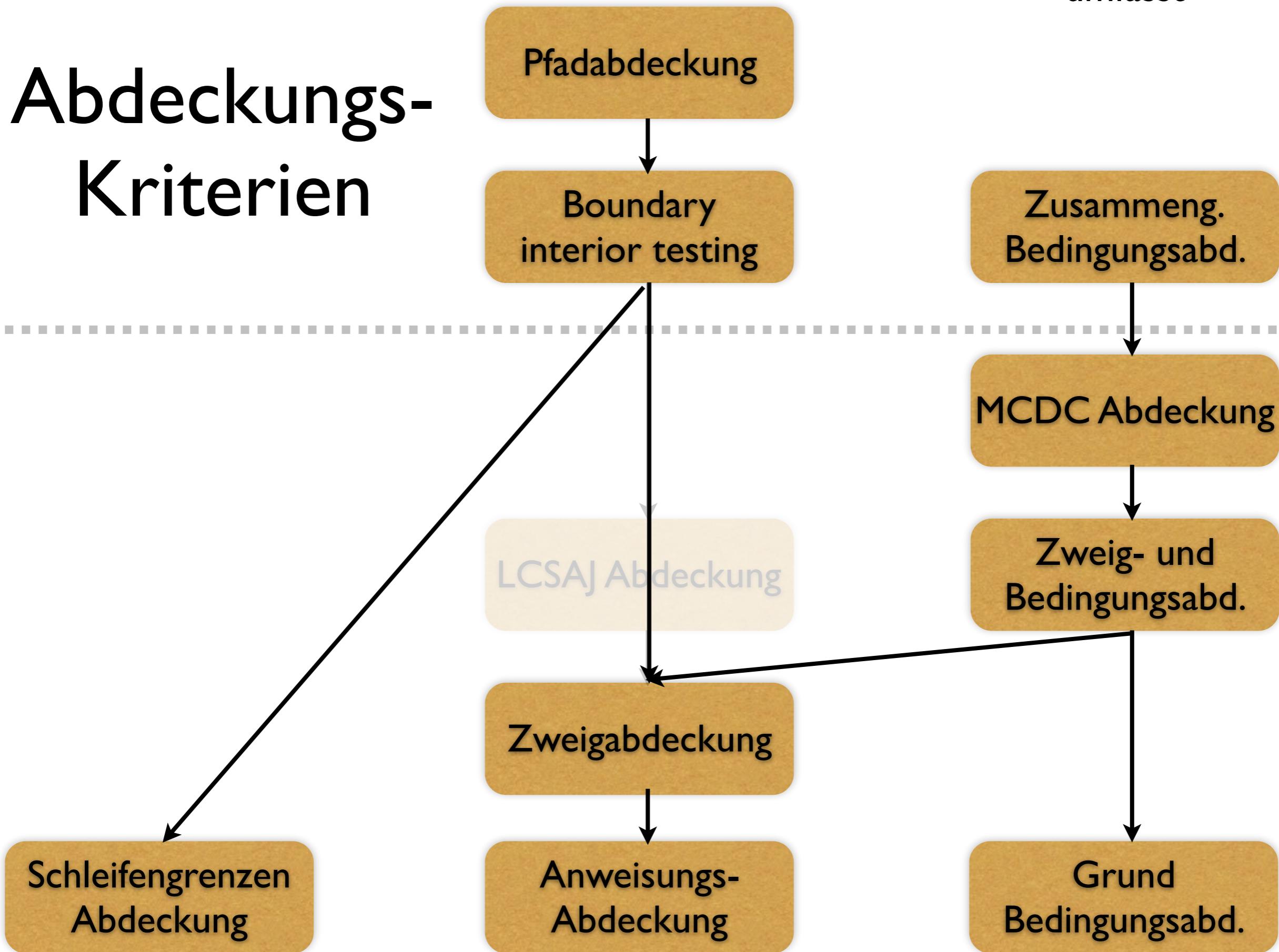
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

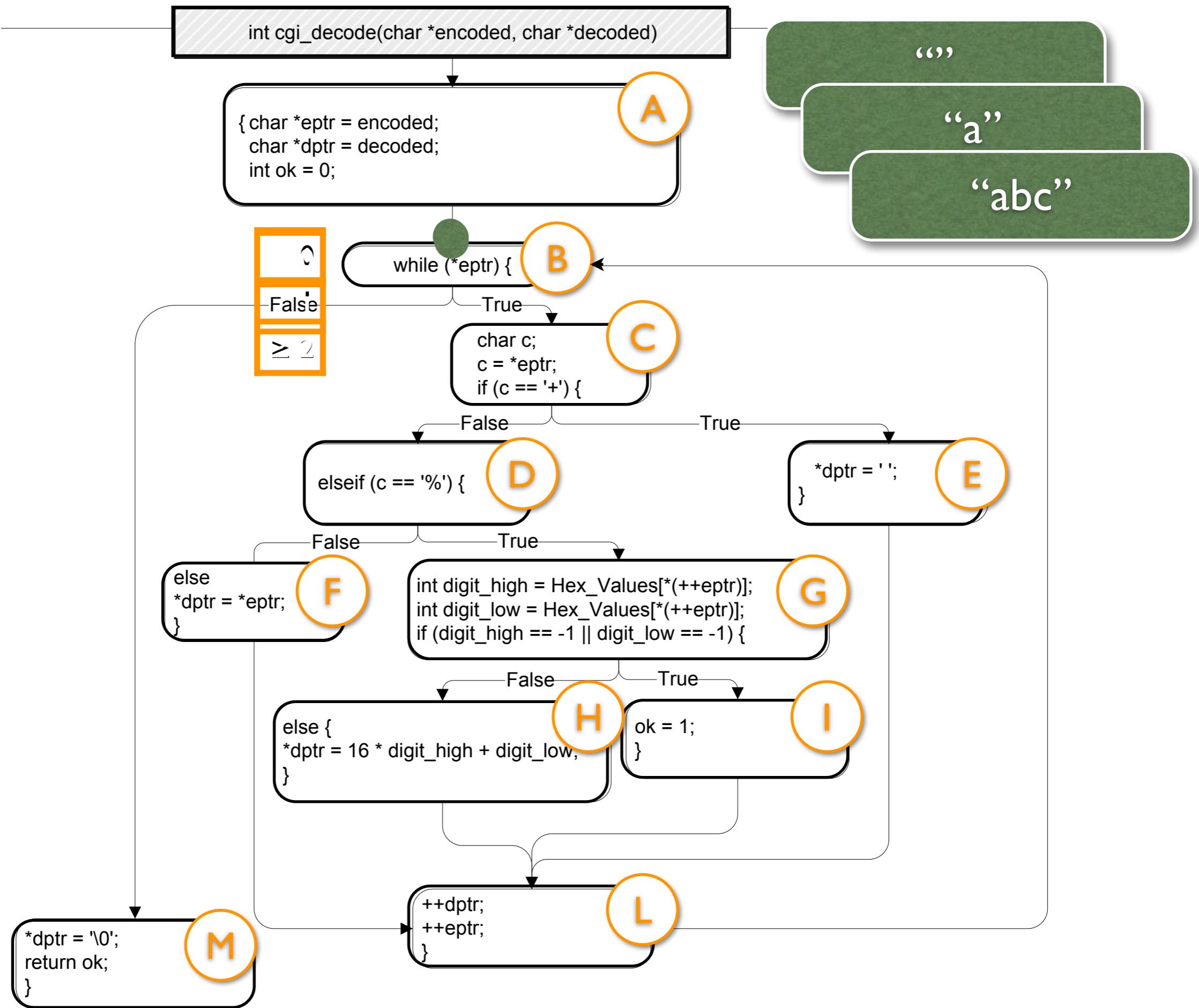
Praktische Kriterien

Schleifengrenzen- Abdeckung

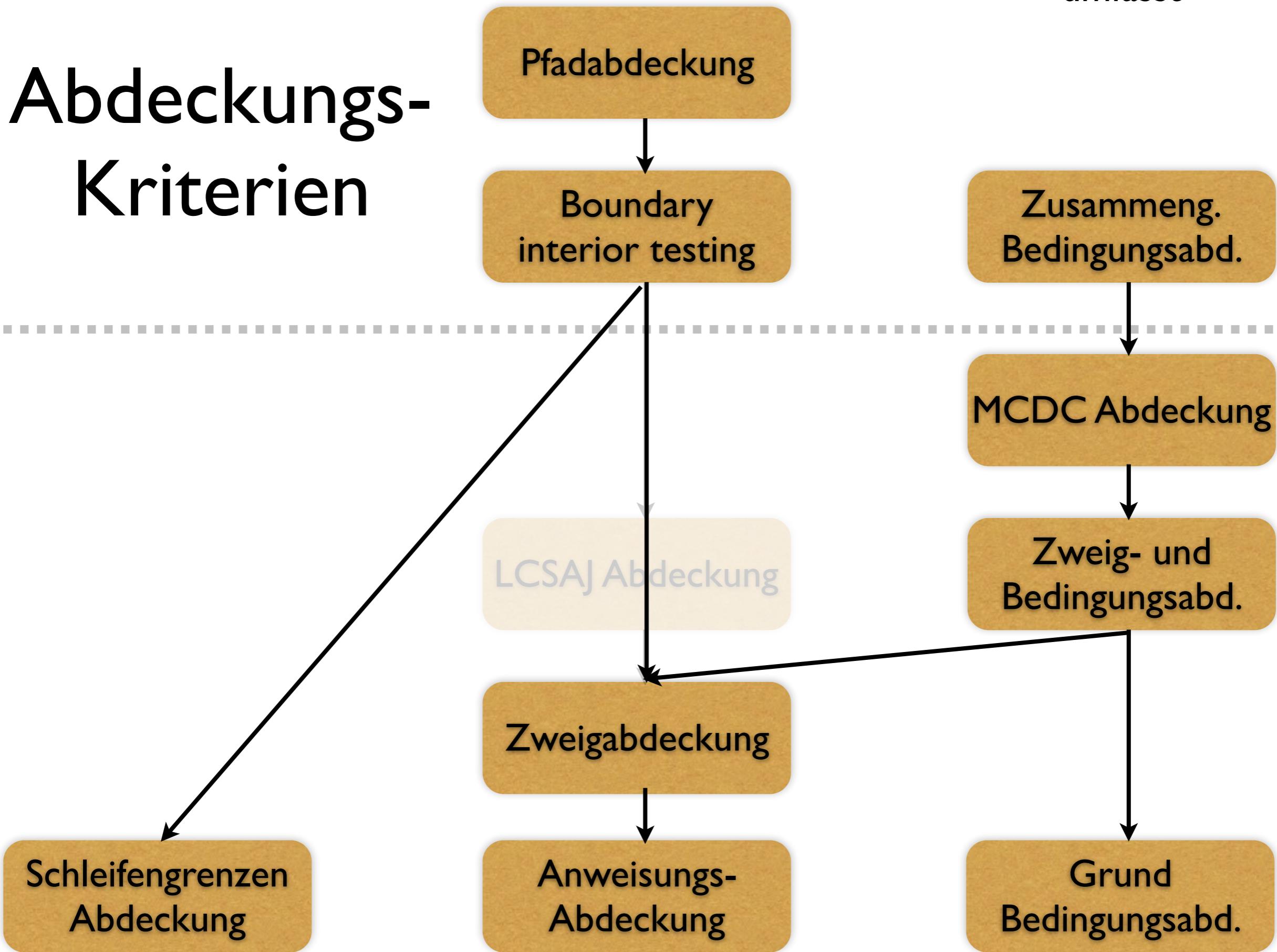
Eine Testsuite erfüllt die Schleifengrenzen-Abdeckung, wenn für jede Schleife S gilt

- *Es gibt einen Testfall, der $S \ 0x$ ausführt*
- *Es gibt einen Testfall, der $S \ 1x$ ausführt*
- *Es gibt einen Testfall, der $S \geq 2x$ ausführt*

Wird gewöhnlich mit anderen Kriterien wie MCDC kombiniert



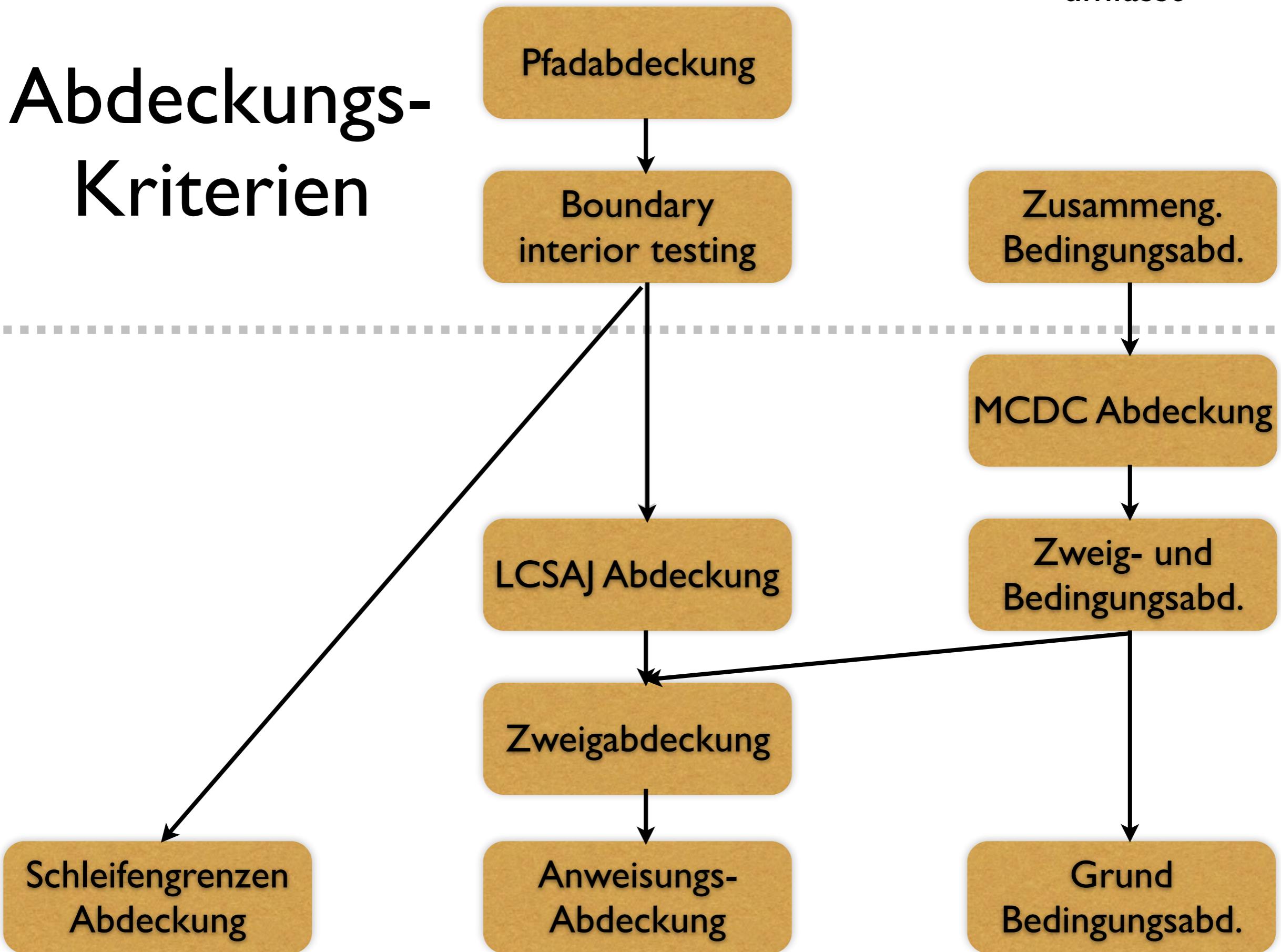
Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

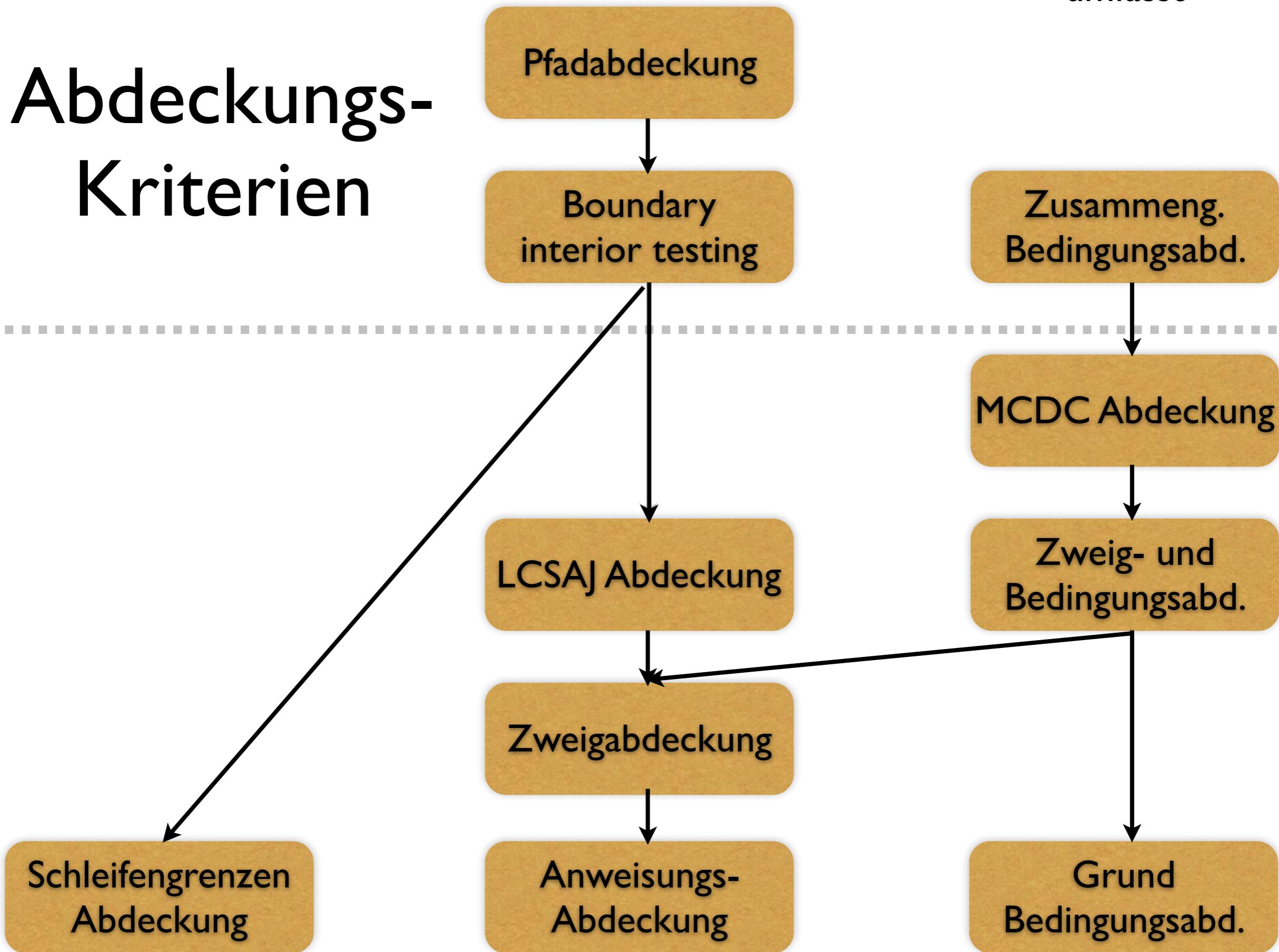
LCSAJ-Abdeckung

Alle Pfade bis zu bestimmter Länge testen

- LCSAJ = Linear Code Sequence And Jump
- Ein LCSAJ ist ein Unterpfad im CFG, der in einem Zweig beginnt und endet

LCSAJ Länge	entspricht
1	Anweisungs-Abdeckung
2	Zweig-Abdeckung
n	Abdeckung von n aufeinanderfolgenden LCSAJs
∞	Pfad-Abdeckung

Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien

Weyukers Hypothese

Die Angemessenheit eines
Abdeckungs-Kriteriums
kann nur intuitiv definiert werden.

Kriterien erfüllen

Manchmal sind Kriterien nicht erfüllbar:

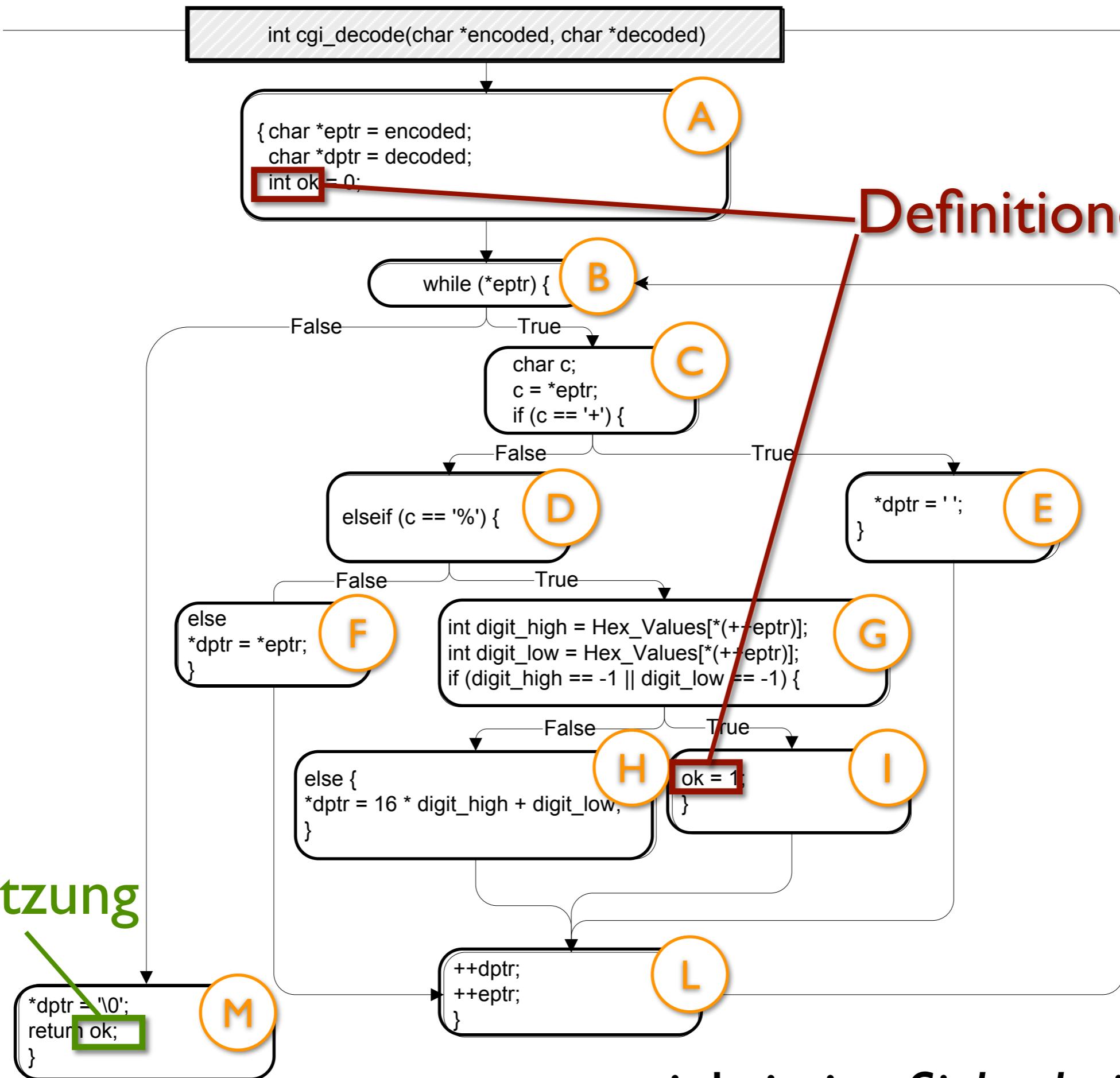
- Anweisungen werden u.U. nicht ausgeführt wegen defensiver Programmierung oder Code-Wiederverwendung
- Bedingungen sind u.U. nicht erfüllbar wegen voneinander abhängigen Bedingungen
- Pfade sind u.U. nicht erfüllbar wegen voneinander abhängiger Zweige

Kriterien erfüllen

- Eine bestimmte Stelle im Code zu erreichen kann sehr schwer sein!
- Selbst die besten Programme enthalten unerreichbaren Code
- Große Mengen an unerreichbarem Code sind ein schweres Wartungsproblem
- In der Praxis: Erlaube Abdeckung < 100%

Mehr Kriterien

- **Objektorientierte Abdeckung**
z.B.“Jeder Übergang im endlichen Automaten des Objekts muss abgedeckt sein” oder “Jedes Methodenpaar in der Folge von Aufrufen muss abgedeckt sein”
- **Interclass-Abdeckung**
z.B.“Jede Interaktion zwischen zwei Objekten muss abgedeckt sein”
- **Datenfluss-Abdeckung**
z.B.“Jedes Paar aus Definition und Benutzung einer Variablen muss abgedeckt sein”



Benutzung

Definitionen

• wichtig im Sicherheitstesten

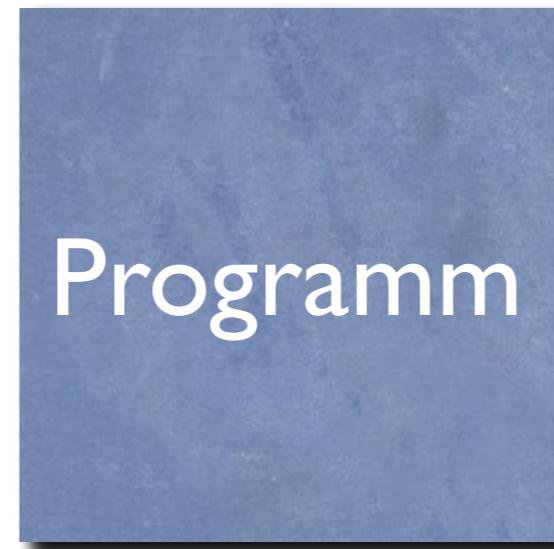
WHO WATCHES THE WATCHMEN?

Ein schlechter Test

```
void test_haha() {  
    try {  
        teste_alles();  
        decke_alles_ab();  
        wirklich_ALLES();  
    } catch (Throwable th) {  
    }  
    assert(true);  
}
```

Mutationstesten

DeMillo, Lipton, Sayward 1978



Eine Mutation

```
class Checker {  
    public int compareTo(Object other)  
    {  
        return 1;  
    }  
}
```

Wird die Testsuite diesen Fehler finden?

Wenn nicht: Welche Fehler wird sie noch übersehen?

Mutationsoperatoren

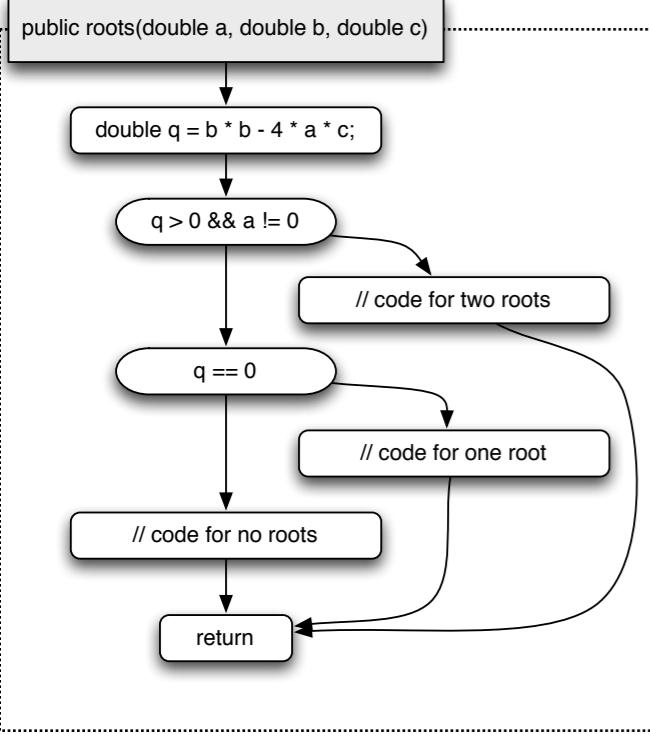
id	operator	description	constraint
<i>Operand Modifications</i>			
crp	constant for constant replacement	replace constant $C1$ with constant $C2$	$C1 \neq C2$
scr	scalar for constant replacement	replace constant C with scalar variable X	$C \neq X$
acr	array for constant replacement	replace constant C with array reference $A[I]$	$C \neq A[I]$
scr	struct for constant replacement	replace constant C with struct field S	$C \neq S$
svr	scalar variable replacement	replace scalar variable X with a scalar variable Y	$X \neq Y$
csr	constant for scalar variable replacement	replace scalar variable X with a constant C	$X \neq C$
asr	array for scalar variable replacement	replace scalar variable X with an array reference $A[I]$	$X \neq A[I]$
ssr	struct for scalar replacement	replace scalar variable X with struct field S	$X \neq S$
vie	scalar variable initialization elimination	remove initialization of a scalar variable	
car	constant for array replacement	replace array reference $A[I]$ with constant C	$A[I] \neq C$
sar	scalar for array replacement	replace array reference $A[I]$ with scalar variable X	$A[I] \neq X$
cnr	comparable array replacement	replace array reference with a comparable array reference	
sar	struct for array reference replacement	replace array reference $A[I]$ with a struct field S	$A[I] \neq S$
<i>Expression Modifications</i>			
abs	absolute value insertion	replace e by $\text{abs}(e)$	$e < 0$
aor	arithmetic operator replacement	replace arithmetic operator ψ with arithmetic operator ϕ	$e_1 \psi e_2 \neq e_1 \phi e_2$
lcr	logical connector replacement	replace logical connector ψ with logical connector ϕ	$e_1 \psi e_2 \neq e_1 \phi e_2$
ror	relational operator replacement	replace relational operator ψ with relational operator ϕ	$e_1 \psi e_2 \neq e_1 \phi e_2$
uoи	unary operator insertion	insert unary operator	
cpr	constant for predicate replacement	replace predicate with a constant value	
<i>Statement Modifications</i>			
sdl	statement deletion	delete a statement	
sca	switch case replacement	replace the label of one case with another	
ses	end block shift	move } one statement earlier and later	

description	constraint
replace constant C_1 with constant C_2	$C_1 \neq C_2$
replace constant C with scalar variable X	$C \neq X$
replace constant C with array reference $A[I]$	$C \neq A[I]$
replace constant C with struct field S	$C \neq S$
replace scalar variable X with a scalar variable Y	$X \neq Y$
replace scalar variable X with a constant C	$X \neq C$
replace scalar variable X with an array reference $A[I]$	$X \neq A[I]$
replace scalar variable X with struct field S	$X \neq S$
remove initialization of a scalar variable	
replace array reference $A[I]$ with constant C	$A[I] \neq C$
replace array reference $A[I]$ with scalar variable X	$A[I] \neq X$
replace array reference with a comparable array reference	
replace array reference $A[I]$ with a struct field S	$A[I] \neq S$

Ihre Tests

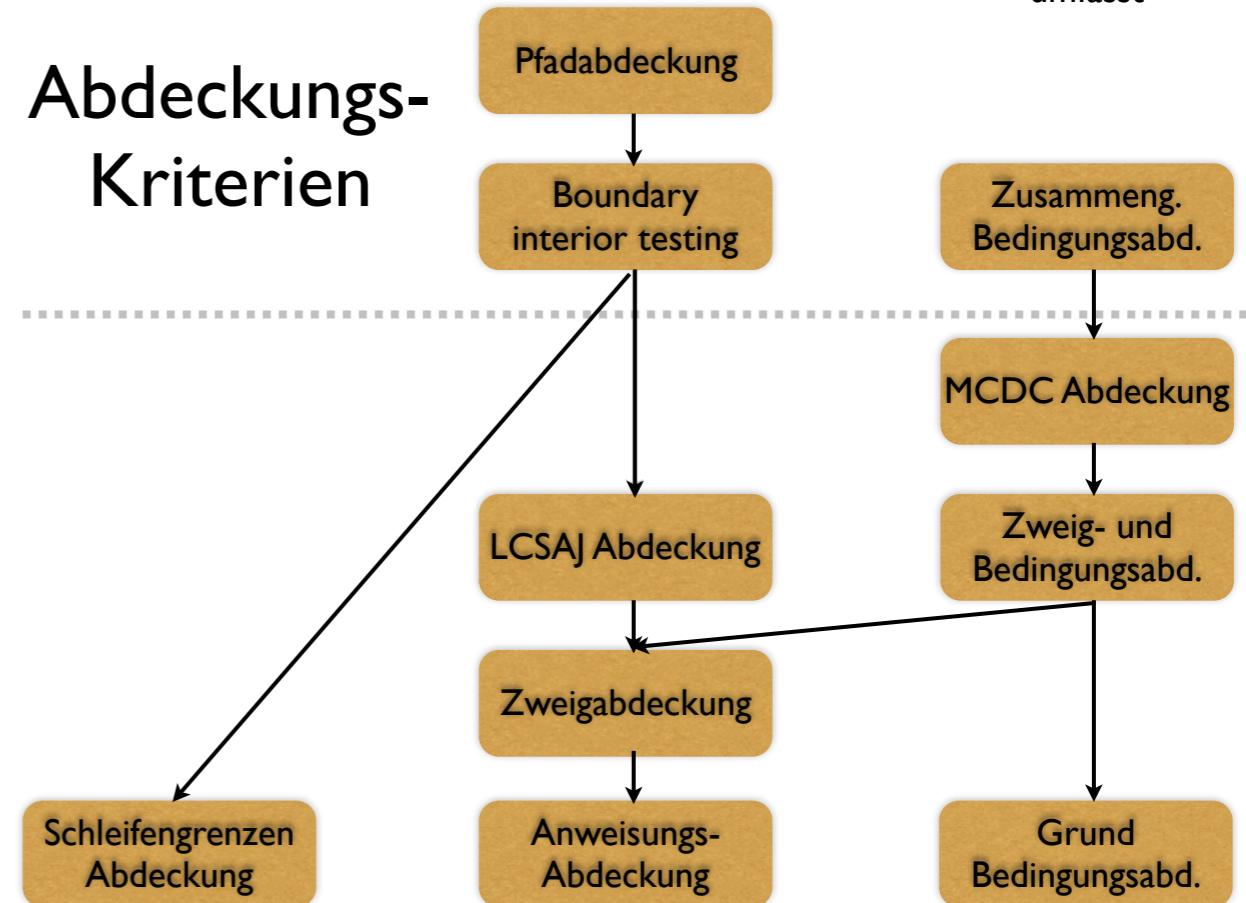
- Wir haben 20 Mutanten in unsere Referenzimplementierung eingeschleust
- Zwei Mal am Tag testen wir Ihre Testsuite gegen vier neue Mutanten
- Ihre Systemtests müssen bis zur Code-Abnahme *15 Mutanten finden*
- Die unveränderte Referenzimplementierung muss aus Sicht Ihrer Systemtests *fehlerfrei* sein

Kontrollflussgraph



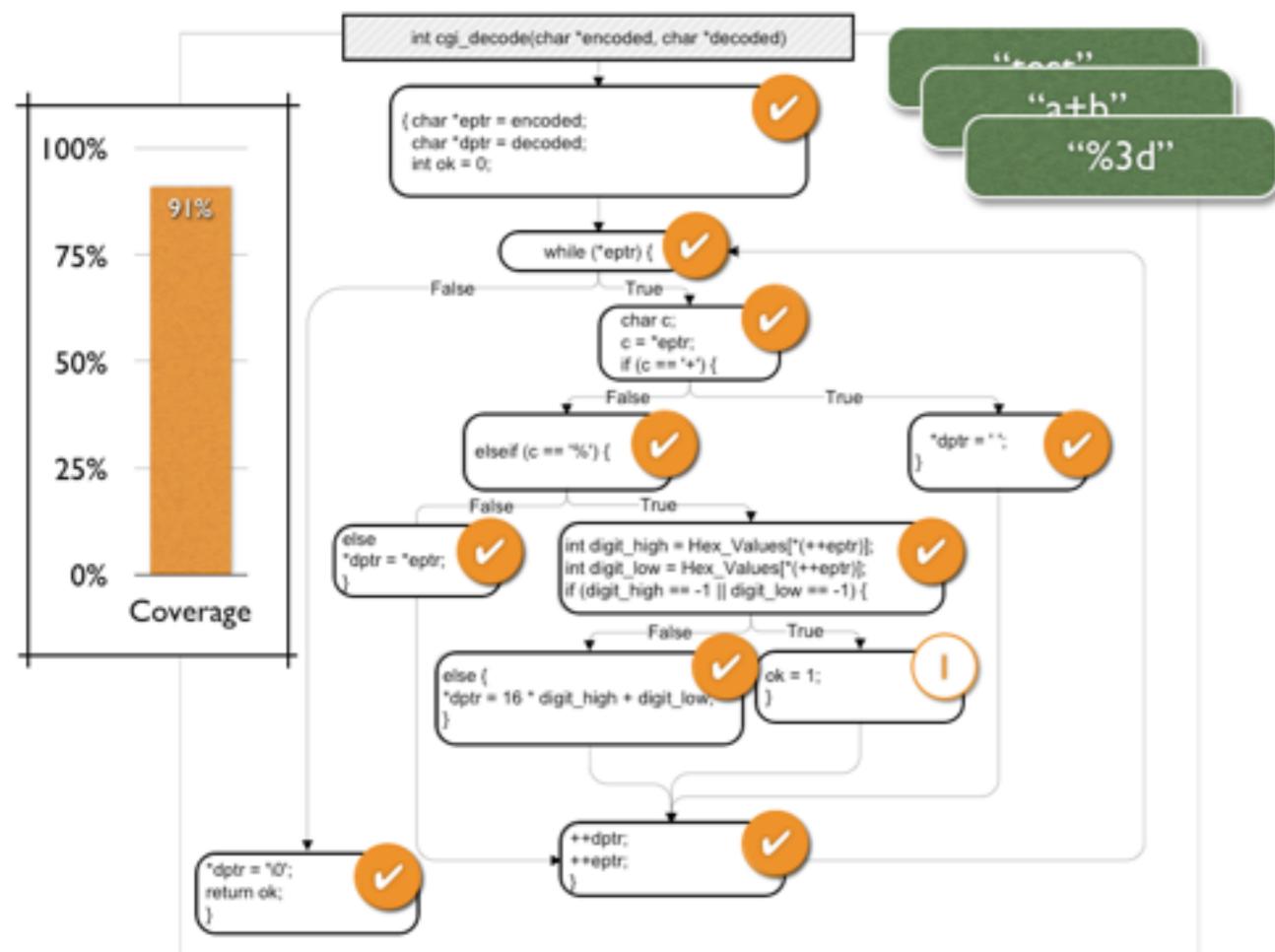
- Ein Kontrollflussgraph (CFG) drückt mögliche Ausführungspfade eines Programms aus
- Knoten sind Basic Blocks – Anweisungsfolgen mit 1 Eingang und 1 Ausgang
- Kanten stellen Kontrollfluss dar – die Möglichkeit, dass ein Basic Block nach einem anderen ausgeführt wird

Abdeckungs-Kriterien



Theoretische Kriterien

Praktische Kriterien



Eine Mutation

```

class Checker {
    public int compareTo(Object other)
    {
        return 1;
    }
}
  
```

Wird die Testsuite diesen Fehler finden?

Wenn nicht: Welche Fehler wird sie noch übersehen?