

Selbsttestende und selbstkorrigierende Programme

Seminarvortrag Ergebnisprüfung 14.10.2003

Patrick Lauer

Einordnung

- **Verifikation:**
 - **Nachteile:**
 - sehr aufwändig
 - erfordert präzise Aufgabenstellung
 - schwer automatisierbar
 - kann Laufzeitfehler (Hardware, Compiler ...) nicht erkennen
weil vor Programmablauf (offline) verifiziert wird
 - **Vorteile:**
 - exakte, garantierte Ergebnisse

Erreichung

- Tests:
 - Vorteile:
 - relativ einfach zu implementieren
 - meistens effizient (=schnell)
 - Nachteile:
 - nicht alle Werte werden getestet
 - Qualität der Tests ist abhängig von den Programmierern
 - (Tests können selbst fehlerhaft sein)

Einordnung

- Ergebnisprüfung
 - nicht Implementation, sondern Ergebnis wird getestet
 - online (im Betrieb)
 - Vorteile:
 - resistent gegen Hardwarefehler, Compilerfehler
 - Implementation ähnlich komplex wie Tests
 - Nachteile:
 - Vergrößerung der Laufzeit um einen konstanten Faktor
 - (bzw. Hardwareaufwand grösser)

Ergebnisprüfung

- Ansatz:
 - Oft ist das Überprüfen eines Ergebnisses einfacher als die Berechnung
 - Bsp.: Faktorisierung grosser Zahlen
 -
 - Berechnung: $O(2^n)$ \leftrightarrow Testen: $O(n^2)$
 -
 -
 -

Definitionen

- $f(x)$ sei die zu berechnende Funktion mit einer Zeitkomplexität $O(T(n))$
- $P(x)$ ist ein Programm, das $f(x)$ für viele Werte aus dem Definitionsbereich berechnet
- C ist ein Programm, das mit hoher Wkkeit entscheiden kann, ob $P(x) = f(x)$

einfache Prüfer-Definition

-
- Eingabe: Wertpaar (x,y)
- Korrekte Ausgabe: $y=f(x)=P(x)$ wird akzeptiert
- Zuverlässigkeit: ? (x,y) ist die Fehlerwahrscheinlichkeit ? p_e
- Little-o-rule: C ist zeitbeschränkt auf $O(C)$? $o(T(n))$

einfache Prüfer-Beispiel

- Faktorisierung (angepasst)
 - $P(x)=(y_1,y_2)$
 - Eingabe: $(x, (y_1,y_2))$ wobei $x = y_1 * y_2$ mit $x,y_i,k \in \mathbb{N}$
 - korrekte Ausgabe: $(x,(y_1,y_2))$ wird akzeptiert ? $x=y_1*y_2$
 - Zuverlässigkeit: Korrekt mit W'keit nahe 1
 - little-o rule: $O(C) = O(n^2)$? $o(T(n)) (=O(2^n))$

komplexe Prüfer

- Def. ähnlich wie einfache Prüfer
- darf aber P als Unterprogrammaufrufen
- Bsp.: selbsttestende Multiplikation
 - Annahme: Addition ist sicherer und schneller als Multiplikation
 - mehrfache Berechnung der Multiplikation erhöht die Sicherheit

komplexer Prüfer-Definition

- Eingabe: Wertpaar (x,y)
- Korrekte Ausgabe: $y=f(x)=P(x)$
- Zuverlässigkeit: ? (x,y) ist die Fehlerwahrscheinlichkeit ? p_c
- Little-o-rule: C ist zeitbeschränkt auf $o(T(n))$ (Aufrufe von P werden als $O(1)$ betrachtet)
 - $>$ Laufzeit wird um einen konstanten Faktor vergrößert

komplexe Prüfer / selbstkorrigierende Programme

selbsttestende Multiplikation: gesucht: $y=(w*x)$

(Fehlerw'keit z.B. 1/100)

- erzeuge 2 Zufallszahlen r_1 und r_2
- berechne $y' = P(w-r_1, x-r_2) + P(w-r_1, r_2) + P(r_1, x-r_2) + P(r_1, r_2)$
-
- wenn $y=y'$ dann akzeptiere
-

selbstkorrigierende Multiplikation

-
- 4 Mult. --> 4/100 W'keit eines Fehlers unabhängig von der Eingabe
- 4 Mult. --> 4facher Aufwand
- durch wiederholte Iteration kann die Fehler w'keit beliebig reduziert werden

komplexer Prüfer-Beispiel

- Graph-Isomorphie
 - Problem: gegeben zwei Graphen A und B, sind diese isomorph?
 - Prüfer: Berechne $P(A,B)$ (Ausgabe: Ja/Nein)
 - Wenn Ja: Wenn $P(B,A) = \text{Ja}$ --> akzeptieren
 - alternativ: berechne expliziten Isomorphismus
 - Wenn Nein:
 - Wiederhole k-mal:
 - Wähle zufällig Permutation A' / B' von A oder B
 - Berechne $P(A,A')$ oder $P(B, B')$
 - Wenn $P(x,x') = \text{Nein}$ --> verwerfen

Graphisomorphie

- Eingabe: zwei Graphen A und B
- Korrekte Ausgabe: Ja wenn A \cong B, nein sonst
- Zuverlässigkeit: ? (A,B) ist die Fehlerwahrscheinlichkeit ? $1/2^k$ bei k Tests
- Little-o-rule: C ist zeitbeschränkt auf $k \cdot O(P)$

Graphisomorphie

- Korrektheit:
 - A ? B, P akzeptiert, B ? A
 - A ? B, P akzeptiert --> $P(B,A)=\text{Ja}$ hinreichend unwahrscheinlich
 - A ? B, P verwirft, Permutationen werden richtig akzeptiert/verworfen
 - A ? B, P verwirft --> k Permutationen werden jeweils mit W'keit $1/2$ falsch erkannt --> $W=1/2^k$

Korrektheit von Prüfern

- Mögliche Zustände:
 - korrektes Ergebnis wird akzeptiert
 - falsches Ergebnis wird verworfen
 - korrektes Ergebnis wird verworfen
 - falsches Ergebnis wird akzeptiert
- nur der letzte Zustand ist problematisch!

Diskussion Vor/Nachteile von Prüfen

- Mehraufwand?
- Präzisionsprobleme?
- Korrektheit des Prüfers?

Bugcheckers

- Nur das Akzeptieren einer inkorrekten Berechnung ist problematisch
- Komplexität der checker ist meist deutlich geringer als die der Programme
- z.B. Prüfer für Sortierprogramme fehlerresistent:
 - berechne $h(x_1)+h(x_2) + \dots = h(y_1)+h(y_2)+\dots$
 - bei Fehler sehr unwahrscheinlich dass Hashwerte übereinstimmen

Variationen von Prüfen

- teilweise Tests (nur kritische Bereiche)
- Laufzeittests (Abschätzen des Aufwandes)
- Tests durch interaktive Beweise
 - Graphisomorphismen:
 - $A ? B \rightarrow$ sukzessive Reduktion zeigt expliziten Isomorphismus
 - $A ? B \rightarrow$ generiere Permutation C von A oder B
 - \rightarrow W'keit $1/2$ dass richtiger Iso. gezeigt wird

Variationen von Prüfen

- angepasste Ein/Ausgabe
 - Sortierprogramm:
 - Eingabe Array von Zahlen $x_1 \dots x_n$
 - Ausgabe Array von Tupeln $(y_1, m_1), \dots (y_n, m_n)$
 - --> m ist die Position des Elements
 -
 - Prüfer: ist y_i gleich wie das m_i -te Element der Eingabe?
 - --> konstanter Aufwand pro Element, linearer Gesamtaufwand

Variationen von Prüfen

- schwache oder seltene Tests
 - Bsp.: Suchprogram: Ist eine Zahl n in einer Menge enthalten?
 - Wenn nicht enthalten wähle zufällig ein Element aus der Menge und vergleiche es mit n
 - $1/n$ W'keit ein defektes Programm zu finden
- "Batch tests"
 - mehrere Ergebnisse auf einmal überprüfen kann Zeit sparen, aber Korrektur schwieriger

Variationen von Prüfen

- "teure" Selbstkorrektoren
 - im Falle eines Fehlers wird ein langsamer, einfacher Algorithmus benutzt
 - Bsp.: Matrixmultiplikation
 - bester bekannter Alg.: $O(n^{2.38})$
 - naiver (fehlerfreier) Algorithmus: $O(n^3)$
 - Prüfer: $O(n^2)$

Überblick

- Prüfer sind eine vergleichsweise günstige Methode die Korrektheit eines Programmes zu testen
- Laufzeitvergrößerung, aber höhere Sicherheit
- einfache P. : testen Ergebnis unabhängig
- komplexe P.: benutzen Programm zum testen
- Korrektoren: erkennen Fehler und korrigieren

Fragen?

- ?

