

ПРИМЕР ДОКАЗАТЕЛЬНОГО ПОСТРОЕНИЯ ПРОЦЕДУРЫ: ВЫЧИСЛЕНИЕ НЕСМЕЩЁННОЙ (ИСПРАВЛЕННОЙ) ДИСПЕРСИИ

И.Е. Ермаков, ermakov@metasystems.ru
Проект OberonCore.ru

Пример разобран по просьбе участников форума DelphiKingdom.com.
Используется язык Компонентный Паскаль в реализации BlackBox Component Builder.
Текст набран в среде BlackBox.

Имеем задачу: написать процедуру, вычисляющую для входной последовательности исправленную выборочную дисперсию, за один проход.

Выборочная исправленная дисперсия рассчитывается по формуле:

$$S^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (X_i - \bar{X})^2$$

$S2(n) = 1 / (n - 1) * \text{SUM}(i = 1..n; (Xi - \text{AVG}(i)) ^ 2)$,
где $\text{AVG}(n)$ - выборочное среднее от n членов последовательности.

Исправленная дисперсия выражается через неисправленную следующим образом:

$$S^2 = \frac{n}{n-1} S_n^2,$$
$$S_n^2 = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (X_i - \bar{X})^2 = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i^2 - \left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i \right)^2.$$

Таким образом,

$$S2(n) = n / (n - 1) * (\text{AVG}(n, Xi^2) - \text{AVG}(n, Xi)^2),$$

где AVG рассчитывается как среднее арифметическое.

Область определения:

D(S2): $n > 1$

Пусть входная последовательность имеет неизвестную длину, считывается из потока ввода.

Покажем ход мыслей при строгом решении задачи, с уровнем подробности, ориентированным, например, на объяснение студентам. Опытный программист будет менять этот уровень в зависимости от задачи, иногда большую часть прокручивая в уме (но обязательно прокручивая).

В преподавании же делать подобные построения просто необходимо, т.к. это самый прямой (если не единственный) способ добиться полного понимания смысла составляемых программ и организации процесса их составления (без использования пошагового отладчика и без воображения в уме того, как программа будет выполняться). Но заметим (по собственному опыту преподавания), что при обучении ярко выраженных "технарей" "чистый" подход может не работать; там, видимо, следует держаться поближе к тому, как реально программа исполняется (хотя метод пошагового уточнения и понятие инварианта являются обязательными).

При решении задачи используем метод пошаговой детализации с уточнением (см. Н. Вирт "Систематическое программирование" [1], В.Н. Касьянов, В.К. Сабельфельд "Сборник заданий по практикуму на ЭВМ" [4] и др.), базовую схему цикла "Полный проход" (см. [5], [6]) и инвариант цикла для рекуррентно вычисляемых переменных. См. также А.Г. Кушниренко, Г.В. Лебедев "Программирование для математиков" (курс Мехмата МГУ) [7].

Заметим, что на каждом шаге детализации имеем полностью компилируемую процедуру.

Комментарии выделены серым цветом и уменьшенным шрифтом, точки дальнейшей детализации выделены скобками (*< >*) и синим цветом. (Среда BlackBox/Component Pascal допускает произвольное шрифтовое оформление в исходном тексте).

ОПРЕДЕЛЕНИЕ ПРОЦЕДУРЫ

```
PROCEDURE CalcDisperse* (IN rd: TextMappers.Scanner; OUT d: REAL);
(* IN rd - курьер для входной последовательности; OUT d - несмещённая дисперсия для последовательности
  Предусловия:
    20 количество элементов последовательности > 1
*)
END CalcDisperse;
```

ДЕТАЛИЗАЦИЯ 1

```
PROCEDURE CalcDisperse* (IN rd: TextMappers.Scanner; OUT d: REAL);
(* IN rd - курьер для входной последовательности; OUT d - несмещённая дисперсия для последовательности
  Предусловия:
    20 количество элементов последовательности > 1
*)
VAR n: INTEGER; (* Количество элементов в последовательности *)
    avg_X2, avg2_X: REAL; (* AVG(n, Xi^2), AVG(n, Xi)^2 *)
BEGIN
  (* < Полный проход по последовательности и подсчёт n, avg_X2, avg2_X >);
  ASSERT(n > 1, 20); (* Проверка предусловия для входной последовательности *)
  d := n / (n - 1) * (avg_X2 - avg2_X)
END CalcDisperse;
```

ДЕТАЛИЗАЦИЯ 2

Вводим вычисление $AVG(n; xi)$. Для сокращения будем опускать у AVG и SUM вторую часть в скобках.

$AVG(n) = SUM(n)/n$

Хотя можно представить саму функцию AVG в рекуррентном виде:

$AVG(n+1) = (AVG(n) * n + x)/(n + 1)$,

- это нерационально, лучше рекуррентно считать просто $SUM(n)$, а AVG вычислять после окончания цикла.

Сумма рекуррентно представляется очевидным образом:

$SUM(n+1) = SUM(n) + X_{(n+1)}$

Таким образом, в цикле рассчитываются рекуррентные последовательности n , $SUM(n, X)$ и $SUM(n, X^2)$ для $n = 1 .. <количество_элементов_во_входном_потоке>$.

```
PROCEDURE CalcDisperse* (IN rd: TextMappers.Scanner; OUT d: REAL);
(* IN rd - курьер для входной последовательности; OUT d - несмещённая дисперсия для последовательности
  Предусловия:
    20 количество элементов последовательности > 1
*)
VAR n: INTEGER; sum, sum2: REAL; (* Рекуррентные переменные *)
    (* INVARIANTS (n, sum, sum2):
      FOR ANY n :
        n - количество элементов в обработанной последовательности
        & sum = SUM(i = 1..n; xi)
        & sum2 = SUM(i = 1..n; xi^2)
    *)
    avg_X2, avg2_X: REAL; (* AVG(n, Xi^2), AVG(n, Xi)^2 *)
BEGIN
```

```

(* < Полный проход по последовательности и подсчёт n, sum, sum2 >*)
avg_X2 := sum2 / n; avg2_X := Math.IntPower(sum / n, 2);
ASSERT(n > 1, 20); (* Проверка предусловия для входной последовательности *)
d := n / (n - 1) * (avg_X2 - avg2_X)
END CalcDisperse;

```

ДЕТАЛИЗАЦИЯ 3

Строим цикл рекуррентного расчёта n, sum, sum2.

Условие и продвижение цикла по последовательности строим шаблонно, по базовой схеме "Полный проход", (см. [3], [4]). Остаётся только корректно добавить обработку текущего элемента и изменения рекуррентных переменных n, sum и sum2 с сохранением INVARIANTS(n, sum, sum2).

```

PROCEDURE CalcDisperse* (IN rd: TextMappers.Scanner; OUT d: REAL);
(* IN rd - курьер для входной последовательности; OUT d - несмещённая дисперсия для последовательности
Предусловия:
    20 количество элементов последовательности > 1
*)
VAR n: INTEGER; sum, sum2: REAL; (* Рекуррентные переменные *)
    (* INVARIANTS (n, sum, sum2):
    FOR ANY n :
        n - количество элементов в обработанной последовательности
        & sum = SUM(i = 1..n; xi)
        & sum2 = SUM(i = 1..n; xi^2)
    *)
    avg_X2, avg2_X: REAL; (* AVG(n, Xi^2), AVG(n, Xi)^2 *)
BEGIN
    (* Устанавливаем начальные значения *)
    n := 0; sum := 0; sum2 := 0;
    (* ASSERT( INVARIANTS (n, sum, sum2) ) *)
    rd.Scan;
    WHILE rd.type = TextMappers.real DO
        (*< Обработка rd.real и восстановление INVARIANTS(n, sum, sum2) >*)
        rd.Scan
    END;
    (* ASSERT( INVARIANTS(n, sum, sum2) & (n = количество_всех_элементов) )
    => sum и sum2 содержат сумму элементов и сумму квадратов элементов последовательности соответственно *)
    avg_X2 := sum2 / n; avg2_X := Math.IntPower(sum / n, 2);
    ASSERT(n > 1, 20); (* Проверка предусловия для входной последовательности *)
    d := n / (n - 1) * (avg_X2 - avg2_X)
END CalcDisperse;

```

ДЕТАЛИЗАЦИЯ 4

Получение окончательного варианта

```

PROCEDURE CalcDisperse* (IN rd: TextMappers.Scanner; OUT d: REAL);
(* IN rd - курьер для входной последовательности; OUT d - несмещённая дисперсия для последовательности
Предусловия:
    20 количество элементов последовательности > 1
*)
VAR n: INTEGER; sum, sum2: REAL; (* Рекуррентные переменные *)
    (* INVARIANTS (n, sum, sum2):
    FOR ANY n :
        n - количество элементов в обработанной последовательности
        & sum = SUM(i = 1..n; xi)
        & sum2 = SUM(i = 1..n; xi^2)
    *)

```

```

*)
  avg_X2, avg2_X: REAL; (* AVG(n, Xi^2), AVG(n, Xi)^2 *)
BEGIN
  (* Устанавливаем начальные значения *)
  n := 0; sum := 0; sum2 := 0;
  (* ASSERT( INVAR (n, sum, sum2) ) *)
  rd.Scan;
  WHILE rd.type = TextMappers.real DO
    sum := sum + rd.real;
    sum2 := sum2 + Math.IntPower(rd.real, 2);
    (* Продвинулись вперёд в обработке, но нарушили инвариант... *)
    n := n + 1;
    (* Восстановили инвариант - ASSERT( INVAR (n, sum, sum2) ) *)
  rd.Scan
END;
(* ASSERT( INVAR(n, sum, sum2) & (n = количество_всех_элементов) )
=> sum и sum2 содержат сумму элементов и сумму квадратов элементов последовательности соответственно *)
avg_X2 := sum2 / n; avg2_X := Math.IntPower(sum / n, 2);
ASSERT(n > 1, 20); (* Проверка предусловия для входной последовательности *)
d := n / (n - 1) * (avg_X2 - avg2_X)
END CalcDisperse;

```

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО ПРАВИЛЬНОСТИ АЛГОРИТМА

Теорема: Процедура CalcDisperse решает поставленную задачу.

[]

Утверждение теоремы верно по приведённому выше построению (конструктивное доказательство).

[x]

В особо ответственных случаях (криптография, встроенные системы и т.п.) полное доказательство с преобразованиями предикатов может быть развёрнуто из приведённого построения. Основным является построение программы "под доказательство".

Литература

1. Вирт Н. Систематическое программирование. Введение. - М.: Мир, 1977.
2. Дейкстра Э. Дисциплина программирования. - М.: Мир, 1978.
3. Грис Д. Наука программирования. - М.: Мир, 1981.
4. Касьянов В.Н., Сабельфельд В.К. Сборник заданий по практикуму на ЭВМ. - М.: Наука, 1985.
5. http://oberoncore.ru/wiki/паттерны_циклов - О базовых схемах циклов (в формулировках курса [4], изложение - И.Е. Ермаков).
6. Ткачев Ф.В. Специальный курс "Введение в современное программирование", физический факультет МГУ, читается с 2001 г. Раздаточный материал к лекции о циклах: <http://www.inr.ac.ru/~info21/08.pdf>
7. Кушниренко А.Г., Лебедев Г.Н. Программирование для математиков. - М.: Наука, 1988.
8. Кушниренко А.Г., Лебедев Г.Н., Сворень Р.А. Основы информатики и вычислительной техники. - М.: Просвещение, 1990.

* Электронные версии некоторых книг можно найти на EuroProg.ru.

ПРИЛОЖЕНИЕ:
Исходный текст модуля и тестовой процедуры,
для запуска в среде BlackBox Component Builder

```
MODULE MyStat;

IMPORT Math, TextMappers, DevCommanders, Log := StdLog;

PROCEDURE CalcDisperse* (IN rd: TextMappers.Scanner; OUT d: REAL);
(* IN rd - курьер для входной последовательности; OUT d - несмещённая дисперсия для последовательности
  Предусловия:
    20 количество элементов последовательности > 1
*)
  VAR n: INTEGER; sum, sum2: REAL; (* Рекуррентные переменные *)
  (* INVARIANT (n, sum, sum2):
    FOR ANY n :
      n - количество элементов в обработанной последовательности
      & sum = SUM(i = 1..n; xi)
      & sum2 = SUM(i = 1..n; xi^2)
  *)
  avg_X2, avg2_X: REAL; (* AVG(n, Xi^2), AVG(n, Xi)^2 *)
BEGIN
  (* Устанавливаем начальные значения *)
  n := 0; sum := 0; sum2 := 0;
  (* ASSERT( INVARIANT (n, sum, sum2) ) *)
  rd.Scan;
  WHILE rd.type = TextMappers.real DO
    sum := sum + rd.real;
    sum2 := sum2 + Math.IntPower(rd.real, 2);
    (* Продвинулись вперёд в обработке, но нарушили инвариант... *)
    n := n + 1;
    (* Восстановили инвариант - ASSERT( INVARIANT (n, sum, sum2) ) *)
    rd.Scan;
  END;
  (* ASSERT( INVARIANT(n, sum, sum2) & (n = количество_всех_элементов) )
  => sum и sum2 содержат сумму элементов и сумму квадратов элементов последовательности соответственно *)
  avg_X2 := sum2 / n; avg2_X := Math.IntPower(sum / n, 2);
  ASSERT(n > 1, 20); (* Проверка предусловия для входной последовательности *)
  d := n / (n - 1) * (avg_X2 - avg2_X)
END CalcDisperse;

PROCEDURE Test*;
  VAR sc: TextMappers.Scanner;
  d: REAL;
BEGIN
  sc.ConnectTo(DevCommanders.par.text);
  sc.SetPos(DevCommanders.par.beg);
  CalcDisperse(sc, d);
  Log.Real(d)
END Test;

END MyStat.
```

🔴 MyStat.Test 2.0 10.0 5.0 8.0 🔴

Не забываем ставить .0, иначе TextMappers.Scanner трактует как INTEGER, а усложнять цикл двумя вариантами считывания мы не стали.