Limbajul Algoritmic: Exerciții

Ştefan Ciobâcă, Dorel Lucanu Faculty of Computer Science Alexandru Ioan Cuza University, Iași, Romania

PA 2015/2016

1 Introducere

Scopul seminarului este de familiarizare cu limbajul Alk, scrierea de algorimi simli în Alk și de testare a acestora cu K Tool, exersarea calculului pentru funcția timp.

2 Exerciții rezolvate

Exercițiul 1. Să se proiecteze un algoritm care determină primele n numere prime pentru un n dat. Ce se poate spune despre timpii de execuție uniform şi logaritmic?

Soluție. Să reamintim mai întâi definiția pentru numere prime¹:

A prime number (or prime integer, often simply called a "prime" for short) is a positive integer p>1 that has no positive integer divisors other than 1 and p itself. More concisely, a prime number p is a positive integer having exactly one positive divisor other than 1, meaning it is a number that cannot be factored. For example, the only divisors of 13 are 1 and 13, making 13 a prime number, while the number 24 has divisors 1, 2, 3, 4, 6, 8, 12, and 24 (corresponding to the factorization $24 = 2^3 \cdot 3$), making 24 not a prime number. Positive integers other than 1 which are not prime are called *composite numbers*.

Pe baza acestei definiții ne putem construi și primele teste:

¹Sursa: http://mathworld.wolfram.com/PrimeNumber.html

	. 1
n	primele n numere prime
0	
1	2
2	2, 3
3	2, 3, 5
4	2, 3, 5, 7

Structurile de date utilizate: cele n numere prime vor fi memorate într-o listă. Vom scrie o funcție după următorul șablon (schemă):

```
firstNPrimes(n) {
  calculează primele $n$ numere prime şi le memorează în lista 1
  return 1;
}
```

Şablonul de mai sus poate fi rafinat prin schema de construcție a unei liste element cu element:

```
firstNPrimes(n) {
    l = emptyList;
    while ( l.size() < n) {
        calculează următorul număr prim x
        l.pushBack(x);
    }
    return 1;
}</pre>
```

Calcularea următorului număr prim poate fi făcută prin parcurgerea numerelor naturale > 1 și testarea lor dacă sunt prime:

```
firstNPrimes(n) {
    x = 2;
    1 = emptyList;
    while ( l.size() < n) {
        if (isPrime(x)) {
            l.pushBack(x);
        }
        ++ x;
    }
    return 1;
}</pre>
```

Algoritmul isPrime(x) poate fi scris printr-o schemă iterativă care testează dacă există un număr întreg pozitiv $n \neq 1, n$ care divide pe x; dacă da, atunci algoritmul întoarce false, altfel întoarce true. Numerele întregi pozitive $n \neq 1, n$ care ar putea divide pe x sunt $2, 3, \ldots, x/2$. Rezultă că algoritmul isPrime(x) poate fi scris simplu după cum urmează:

```
isPrime(x) {
  if (x < 2) return false;
  for (i= 2; i <= x / 2; ++i)
    if (x % i == 0) return false;
 return true;
   Acum scriem cei doi algorimti, împreună cu instrcțiunea de testare, într-un
fişier prime.alk:
isPrime(x) {
  if (x < 2) return false;
  for (i= 2; i <= x / 2; ++i)
    if (x % i == 0) return false;
  return true;
firstNPrimes(n) {
 x = 2;
 1 = emptyList;
 while (l.size() < n) {
    if (isPrime(x)) {
      1.pushBack(x);
    ++ x;
 }
 return 1;
a = firstNPrimes(3);
Algoritmul poate fi testat prin următoarea linie de comandă (se presupune că
limbajul Alk a fost deja compilat):
$ ~/k-3.6/bin/krun tests/prime.alk -cINIT=".Map"
<k>
</k>
<state>
    a |-> < 2, 3, 5 >
    firstNPrimes \mid - \rangle lambda ( n ) . ({ ((x = 2) ;) ((1 = emptyList) ;) (
      while ( l . size ( ) < n ) { (if ( isPrime ( x ) ) { l . pushBack ( x
      ); }) ((++ x);) }) (return 1;) })
    isPrime \mid-> lambda ( x ) . ({ (if ( x < 2 ) return false ;) (for ( i = 2
       ; i \le x / 2; ++ i) if ( x \% i == 0) return false;) (return true
      ;) })
</state>
```

Opțiunea -cINIT=".Map" precizează starea inițială. Dacă instrucțiunea de test se schimbă cu a = firstNPrimes(n);, atunci starea inițială trebuie să includă valoarea lui n:

sfsol

3 Exerciții propuse

Exercițiul 2. Să se acrie un algoritm care generează prime cu ciurul lui Eratosthenes (http://mathworld.wolfram.com/SieveofEratosthenes.html).

Exercițiul 3. Limbajul Alk include și operații peste mulțimi (tests/sets.alk):

```
s1 = { 1 .. 5 };
s2 = { 2, 4, 6, 7 };
a = s1 U s2 ;
b = s1 ^ s2;
c = s1 \ s2;
x = 0;
forall y in s2 x = x + y;
d = emptySet;
forall y in { 1 .. 6 }
   if (y belongsTo s2) d = d U { y };
```

Ce se poate spune despre timpii de execuţie uniform şi logaritmic ai fiecării operaţii?