

Eötvös Loránd Tudományegyetem

Informatikai Kar

Programozási Nyelvek és Fordítóprogramok Tanszék

# Osztott rendszerek specifikációja és implementációja

IP-08bORSIG

## Dokumentáció az 1. beadandóhoz

Abonyi-Tóth Ádám DKC31P

#### 1. Kitűzött feladat

Adott egy bemeneti fájl, amelynek sorait szavanként hash-elni kell. Egy szó hashértéke a benne lévő karakterek hashértékének összege. A szó egy 'c' betűjének hashkódja ('kód') az alábbi módon áll elő:

```
'kód' : Nemnegatív egész szám := 1638; (0x666)
ha 'c' ASCII értéke páratlan:
    a 'kód'-ot bitenként shifteljük balra 11-et
egyébként:
    'kód'-ot shifteljük 6-ot bitenként balra.
'kód' := 'kód' XOR ('c' ASCII értéke BITENKÉNTI ÉSELVE 255-el); (0xFF)
Ha az így kapott 'kód' prím szám, akkor bitenként 'vagy'-oljuk, amennyiben nem prím, 'és'-eljük össze 305419896-tal. (0x12345678)
A program feladata az, hogy a bemeneti fájl (input.txt) sorait párhuzamosan hash-elje,
```

és az eredményt kiírja (a sorok sorrendjét megtartva) a kimeneti fájlba ( $\mathtt{output.txt}$ ). A bemeneti fájl első sora egy N természetes számot tartalmaz, utána pedig N sornyi szöveges információ található. Feltehetjük, hogy a szövegben az angol ábécé betűit használó szavak, valamint általános írásjelek (pont, vessző, kérdő- és felkiáltójel, aposztróf, kettőspont stb.) találhatóak.

Példa bemenet:

4

```
Never gonna give you up, never gonna let you down
Never gonna run around and desert you
Never gonna make you cry, never gonna say goodbye
Never gonna tell a lie and hurt you
```

## 2. Felhasználói dokumentáció

## 2.1. Rendszer-követelmények, telepítés

A programunk több platformon is futtatható, dinamikus függősége nincsen, bármelyik, manapság használt PC-n működik. Külön telepíteni nem szükséges, elég a futtatható állományt elhelyezni a számítógépen.

## 2.2. A program használata

A program használata egyszerű, külön paraméterek nem kötelezőek, így intézőből is indítható. Ha a programot paraméterek nélkül futtatjuk, a bemenetét a futtatható állomány mellett kell elhelyezni az *input.txt* nevű fájlban. Ha pontosan egy parancssori paramétert kap a program, akkor az így megadott paraméter lesz a bemeneti fájl elérési útja.

Figyeljünk az inputfájlban található adatok helyességére és megfelelő tagolására, mivel az alkalmazás külön ellenőrzést nem végez erre vonatkozóan. A futás során az alkalmazás mellett található output.txt fájl tartalmazza a kapott eredményt, ahol az i-ik sor a bemeneti fájl i+1-ik sorának hashértéke.

## 3. Fejlesztői dokumentáció

### 3.1. Megoldási mód

A kódunkat logikailag két részre bonthatjuk, egy fő-, illetve több alfolyamatra. A fő folyamatunkat a main() és a read() függvények fogják megvalósítani, melyek feladata a bementi fájl beolvasása, illetve az alfolyamatok munkavégzési idejének mérése. Az alfolyamatok a bemeneti állomány egy-egy sorának hash-eléséért felelősek. A végeredményt a főfolyamat írja ki a kimeneti állományba.

## 3.2. Implementáció

A bemeneti fájlt std::vector<std::string> típussal fogjuk megvalósítani, míg az alfolyamatokat egy std::future<std::string> típusparaméterű vektorban fogjuk tárolni. A szükséges N folyamatot az std::async() függvény segítségével, azonnal fogjuk új szálon indítani, paraméterül a végrehajtandó process\_line() függvényt, illetve a szöveg egy sorát fogjuk átadni.

A process\_line() függvény feladata egy sor szavainak hash-elése, és a kiszámolt hash-értékekből a kimenet sorainak összeállítása. Az implementáció használhatott volna std::istream\_iterator<T>-on alapuló std::transform() függvényt, de az iterátor csak pointeren keresztül érte volna el a stream-eket, ez pedig a feladat egyszerűségéhez képest felesleges overhead-et jelentett volna.

A szavak hashértékének kiszámítása triviális, a karakterek hashértékének számítása szigorúan a feladat specifikációja alapján történik. Az is\_prime(uint32\_t) függvényben azért van kibontva az első 5 prímmel való oszthatóság, mert a modern fordítók alkalmazhatnak olyan optimalizációkat, amik a fordítási időben ismert értékekkel való maradékszámítást gyorsabbá teszik, mint egy változó esetében. A nontrivial\_prime(uint32\_t) függvény egy template paraméterrel rendelkezik, mely azt jelzi, hogy mettől kezdje vizsgálni a prímszámokat. Mivel ez már fordítási időben ismert, érdemesebb így, template paraméterként átadni, hiszen így teret adhatunk egyéb, fordítási idejű optimalizációknak.

A feladat egyszerűsége révén egyetlen forrásfájlban, a main.cpp-ben található a teljes implementációs kód.

#### 3.3. Fordítás menete

A programunk forráskódját a  $\mathtt{main.cpp}$  fájl tartalmazza. A fordításhoz elengedhetetlen egy C++11 szabványt támogató fordítóprogram a rendszeren. Ehhez használhatjuk az MSVC, g++ és clang bármelyikét, de Windows operációs rendszer alatt MinGW fordítóval a fordítás sikertelen lehet, mert ezen a platformon az  $\mathtt{std}$ ::future típus implementációja hiányozhat.

A fordítás menete (4.8.4-es verziójú g++ használata esetén) a következő: g++ main.cpp -std=c++11 -pthread -03. A speciális, -std=c++11 kapcsoló azért szükséges, mert alapértelmezés szerint ez a verziójú fordítóprogram még a régi, C++98-as szabványt követi, melyben a felhasznált nyelvi elemek még nem voltak jelen. A -pthread kapcsolóra azért van szükség, hogy a fordító, illetve az operációs rendszer megengedje a programnak a többszálúság használatát. A -03 kapcsoló bekapcsolja az optimalizálást, így elérhetővé téve például a gyorsabb modulózást, esetleg függvények inline-olását.

#### 3.4. Tesztelés

A program tesztelése két részből állt, az egyik a megoldás helyességét vizsgálta, a másik a kód sebességét.

A helyesség vizsgálatához a programot lefuttattam a feladathoz mellékelt bemeneti fájlokra, és git diff --no-index --color-words parancesal ellenőriztem, hogy nincs eltérés az elvárt és a kapott eredmények között.

A sebesség vizsgálatához a ugyanazt a szöveget tördeltem több sorra, ezzel ellenőrizve, hogy hogyan befolyásolja a futásidőt az állandó mennyiségű feladatra kiosztott szálak száma. A teszteket futtató processzor 4 logikai magot működtetett 2.9GHz-es órajelen. Az eredmények alább láthatóak.

| Szálak száma | 1     | 2     | 3     | 4     | 5     | 6     | 7     | 8     | 9     | 10    | 11    | 12    | <br>16    |
|--------------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-----------|
| Futásidő (s) | 1.082 | 0.551 | 0.434 | 0.349 | 0.449 | 0.328 | 0.312 | 0.305 | 0.302 | 0.316 | 0.316 | 0.318 | <br>0.316 |
| Összköltség  | 1.082 | 1.102 | 1.302 | 1.396 | 2.246 | 1.969 | 2.181 | 2.443 | 2.717 | 3.164 | 3.477 | 3.815 | <br>5.06  |

A táblázat első négy oszlopában az összköltség ( $futásidő \times szálak száma$ ) nagyjából állandó, tehát itt a futásidő megközelítőleg fordítottan arányos a processzek számával.

A további oszlopokból az derül ki, hogy az összköltség hirtelen megnő, amint az indított szálak mennyisége meghaladja a processzor logikai magjainak számát, ami azt jelenti, hogy onnantól kezdve a gyorsulás nem lesz olyan nagy mértékű, mint amíg nem használtunk ki minden processzormagot. Azt is láthatjuk, hogy a futásidő egy idő után stabilizálódik 0.316s körül, akárhány szálat indítunk.