## Univerzális programozás

Írd meg a saját programozás tankönyvedet!



#### Copyright © 2019 Dr. Bátfai Norbert

Copyright (C) 2019, Norbert Bátfai Ph.D., batfai.norbert@inf.unideb.hu, nbatfai@gmail.com,

Permission is granted to copy, distribute and/or modify this document under the terms of the GNU Free Documentation License, Version 1.3 or any later version published by the Free Software Foundation; with no Invariant Sections, no Front-Cover Texts, and no Back-Cover Texts. A copy of the license is included in the section entitled "GNU Free Documentation License".

#### https://www.gnu.org/licenses/fdl.html

Engedélyt adunk Önnek a jelen dokumentum sokszorosítására, terjesztésére és/vagy módosítására a Free Software Foundation által kiadott GNU FDL 1.3-as, vagy bármely azt követő verziójának feltételei alapján. Nincs Nem Változtatható szakasz, nincs Címlapszöveg, nincs Hátlapszöveg.

http://gnu.hu/fdl.html



## COLLABORATORS

	TITLE : Univerzális progran	nozás	
ACTION	NAME	DATE	SIGNATURE
WRITTEN BY	Mester, Ákos	2019. május 16.	

## REVISION HISTORY

NUMBER	DATE	DESCRIPTION	NAME
0.0.1	2019-02-12	Az iniciális dokumentum szerkezetének kialakítása.	nbatfai
0.0.2	2019-02-14	Inciális feladatlisták összeállítása.	nbatfai
0.0.3	2019-02-16	Feladatlisták folytatása. Feltöltés a BHAX csatorna https://gitlab.com/nbatfai/bhax repójába.	nbatfai
0.0.4	2019-02-19	Aktualizálás, javítások.	nbatfai

## Ajánlás

"To me, you understand something only if you can program it. (You, not someone else!) Otherwise you don't really understand it, you only think you understand it."

—Gregory Chaitin, META MATH! The Quest for Omega, [METAMATH]



## **Tartalomjegyzék**

I.	Bev	rezetés	1
1.	Vízió		2
	1.1.	Mi a programozás?	2
			2
			2
II.	. Te	matikus feladatok	3
2.	Helló	, Turing!	5
	2.1.	Végtelen ciklus	5
	2.2.	Lefagyott, nem fagyott, akkor most mi van?	6
	2.3.	Változók értékének felcserélése	8
	2.4.	Labdapattogás	8
	2.5.	Szóhossz és a Linus Torvalds féle BogoMIPS	0
	2.6.	Helló, Google!	0
	2.7.	100 éves a Brun tétel	4
	2.8.	A Monty Hall probléma	4
3.	Helló	, Chomsky!	15
	3.1.	Decimálisból unárisba átváltó Turing gép	5
	3.2.	Az a <sup>n</sup> b <sup>n</sup> c <sup>n</sup> nyelv nem környezetfüggetlen	6
	3.3.	Hivatkozási nyelv	17
	3.4.	Saját lexikális elemző	17
	3.5.	1 <mark>33t.1</mark>	8
	3.6.	A források olvasása	9
	3.7.	Logikus	23
	3.8.	Deklaráció	24

4.	Hell	ó, Caesar!	26
	4.1.	double *** háromszögmátrix	26
	4.2.	C EXOR titkosító	28
	4.3.	Java EXOR titkosító	29
	4.4.	C EXOR törő	30
	4.5.	Neurális OR, AND és EXOR kapu	33
	4.6.	Hiba-visszaterjesztéses perceptron	34
5.		ó, Mandelbrot!	35
	5.1.	A Mandelbrot halmaz	35
	5.2.	A Mandelbrot halmaz a std::complex osztállyal	37
	5.3.	Biomorfok	38
	5.4.	A Mandelbrot halmaz CUDA megvalósítása	39
	5.5.	Mandelbrot nagyító és utazó C++ nyelven	39
	5.6.	Mandelbrot nagyító és utazó Java nyelven	42
6.	Hell	ó, Welch!	43
	6.1.	Első osztályom	43
	6.2.	LZW	46
		Fabejárás	46
	6.4.	Tag a gyökér	47
		Mutató a gyökér	55
	6.6.	Mozgató szemantika	61
7.	Hell	ó, Conway!	64
		Hangyaszimulációk	64
	7.2.	Java életjáték	64
	7.3.	Qt C++ életjáték	65
		BrainB Benchmark	69
Q	Hall	ó, Schwarzenegger!	70
σ.			
		Szoftmax Py MNIST	70
	8.2.	Szoftmax R MNIST	70
		Mély MNIST	70
		Deep dream	71
	8.5.	Robotpszichológia	71

9.	Helló, Chaitin!	72
	9.1. Iteratív és rekurzív faktoriális Lisp-ben	72
	9.2. Weizenbaum Eliza programja	72
	9.3. Gimp Scheme Script-fu: króm effekt	72
	9.4. Gimp Scheme Script-fu: név mandala	72
	9.5. Lambda	73
	9.6. Omega	73
II	I. Második felvonás	<b>7</b> 4
10	O. Helló, Arroway!	70
	10.1. A BPP algoritmus Java megvalósítása	76
	10.2. Java osztályok a Pi-ben	76
IV		77
	10.3. Általános	78
	10.4. C	78
	10.5. C++	78
	10.6 Lien	79

WORKING PAPER

## Előszó

Amikor programozónak terveztem állni, ellenezték a környezetemben, mondván, hogy kell szövegszerkesztő meg táblázatkezelő, de az már van... nem lesz programozói munka.

Tévedtek. Hogy egy generáció múlva kell-e még tömegesen hús-vér programozó vagy olcsóbb lesz allo-kálni igény szerint pár robot programozót a felhőből? A programozók dolgozók lesznek vagy papok? Ki tudhatná ma.

Mindenesetre a programozás a teoretikus kultúra csúcsa. A GNU mozgalomban látom annak garanciáját, hogy ebben a szellemi kalandban a gyerekeim is részt vehessenek majd. Ezért programozunk.

### Hogyan forgasd

A könyv célja egy stabil programozási szemlélet kialakítása az olvasóban. Módszere, hogy hetekre bontva ad egy tematikus feladatcsokrot. Minden feladathoz megadja a megoldás forráskódját és forrásokat feldolgozó videókat. Az olvasó feladata, hogy ezek tanulmányozása után maga adja meg a feladat megoldásának lényegi magyarázatát, avagy írja meg a könyvet.

Miért univerzális? Mert az olvasótól (kvázi az írótól) függ, hogy kinek szól a könyv. Alapértelmezésben gyerekeknek, mert velük készítem az iniciális változatot. Ám tervezem felhasználását az egyetemi programozás oktatásban is. Ahogy szélesedni tudna a felhasználók köre, akkor lehetne kiadása különböző korosztályú gyerekeknek, családoknak, szakköröknek, programozás kurzusoknak, felnőtt és továbbképzési műhelyeknek és sorolhatnánk...

### Milyen nyelven nyomjuk?

C (mutatók), C++ (másoló és mozgató szemantika) és Java (lebutított C++) nyelvekből kell egy jó alap, ezt kell kiegészíteni pár R (vektoros szemlélet), Python (gépi tanulás bevezető), Lisp és Prolog (hogy lássuk mást is) példával.

### Hogyan nyomjuk?

Rántsd le a https://gitlab.com/nbatfai/bhax git repót, vagy méginkább forkolj belőle magadnak egy sajátot a GitLabon, ha már saját könyvön dolgozol!

Ha megvannak a könyv DocBook XML forrásai, akkor az alább látható **make** parancs ellenőrzi, hogy "jól formázottak" és "érvényesek-e" ezek az XML források, majd elkészíti a dblatex programmal a könyved pdf változatát, íme:

```
batfai@entropy:~$ cd glrepos/bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook/
batfai@entropy:~/glrepos/bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook$ make
rm -f bhax-textbook-fdl.pdf
xmllint --xinclude bhax-textbook-fdl.xml --output output.xml
xmllint --relaxng http://docbook.org/xml/5.0/rng/docbookxi.rng output.xml
  --noout
output.xml validates
rm -f output.xml
dblatex bhax-textbook-fdl.xml -p bhax-textbook.xls
Build the book set list...
Build the listings...
XSLT stylesheets DocBook - LaTeX 2e (0.3.10)
_____
Stripping NS from DocBook 5/NG document.
Processing stripped document.
Image 'dblatex' not found
Build bhax-textbook-fdl.pdf
'bhax-textbook-fdl.pdf' successfully built
```

Ha minden igaz, akkor most éppen ezt a legenerált bhax-textbook-fdl.pdf fájlt olvasod.



#### A DocBook XML 5.1 új neked?

Ez esetben forgasd a <a href="https://tdg.docbook.org/tdg/5.1/">https://tdg.docbook.org/tdg/5.1/</a> könyvet, a végén találod az informatikai szövegek jelölésére használható gazdag "API" elemenkénti bemutatását.



Bevezetés



## 1. fejezet

## Vízió

## 1.1. Mi a programozás?

### 1.2. Milyen doksikat olvassak el?

- Olvasgasd a kézikönyv lapjait, kezd a **man man** parancs kiadásával. A C programozásban a 3-as szintű lapokat fogod nézegetni, például az első feladat kapcsán ezt a **man 3 sleep** lapot
- [KERNIGHANRITCHIE]
- [BMECPP]
- Az igazi kockák persze csemegéznek a C nyelvi szabvány ISO/IEC 9899:2017 kódcsipeteiből is.

## 1.3. Milyen filmeket nézzek meg?

• 21 - Las Vegas ostroma, https://www.imdb.com/title/tt0478087/, benne a Monty Hall probléma bemutatása.

# II. rész

## Tematikus feladatok



#### Bátf41 Haxor Stream

A feladatokkal kapcsolatos élő adásokat sugároz a https://www.twitch.tv/nbatfai csatorna, melynek permanens archívuma a https://www.youtube.com/c/nbatfai csatornán található.



## 2. fejezet

## Helló, Turing!

### 2.1. Végtelen ciklus

Írj olyan C végtelen ciklusokat, amelyek 0 illetve 100 százalékban dolgoztatnak egy magot és egy olyat, amely 100 százalékban minden magot!

Megoldás forrása:

#### Egy processzorszál 0%-os használata:

Ahhoz, hogy egy program futtatása közben megközelítőleg 0%-os processzorhasználatot kapjunk sleep (1) rendszerhívást kell használjuk. Ezzel a paranccsal az argumentumként megadott számú miliszekundumig jelezzük az operációsrendszernek, hogy nem szeretnénk a processzort használni.

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    for (;;)
    {
        sleep(1);
    }
    return 0;
}
```

#### Egy processzorszál 100%-os használata:

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    for (;;)
    {}
```

```
return 0;
}
```

Ehhez a feladathoz egy egyszerű üres for ciklusra van szükségünk, mivel ilyenkor az OS úgy érzékeli, hogy rengeteg számolnivalója van, ezért sok processzoridőt ad a programnak. Ha használjuk a sleep(1) parancsot, akkor az OS tudja, hogy 1 milliszekundumig a processzornak nincs dolga. Tehát hiában van 1 paranccsal több a kódban, mégsem használja a processzort.

#### Minden processzorszál 100%-os használata:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
int x=0;
#pragma omp parallel
while (x<1) {
}
}</pre>
```

Ahhoz, hogy a számítógépünk processzorát 100%-osan terheljük egy végtelen ciklussal csatolni kell az "omp.h" könyvtárat a programkódban, majd fordításkor \$gcc -fopenmp ciklus.c -o ciklus parancsot kell használni.

## 2.2. Lefagyott, nem fagyott, akkor most mi van?

Mutasd meg, hogy nem lehet olyan programot írni, amely bármely más programról eldönti, hogy le fog-e fagyni vagy sem!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: tegyük fel, hogy akkora haxorok vagyunk, hogy meg tudjuk írni a Lefagy függvényt, amely tetszőleges programról el tudja dönteni, hogy van-e benne vlgtelen ciklus:

```
Program T100
{
  boolean Lefagy(Program P)
  {
    if(P-ben van végtelen ciklus)
      return true;
    else
      return false;
  }
```

```
main(Input Q)
{
   Lefagy(Q)
}
```

A program futtatása, például akár az előző v.c ilyen pszeudókódjára:

```
T100(t.c.pseudo)
true
```

#### akár önmagára

```
T100(T100)
false
```

ezt a kimenetet adja.

A T100-as programot felhasználva készítsük most el az alábbi T1000-set, amelyben a Lefagy-ra épőlő Lefagy2 már nem tartalmaz feltételezett, csak csak konkrét kódot:

```
Program T1000
{
   boolean Lefagy(Program P)
   {
      if(P-ben van végtelen ciklus)
        return true;
      else
        return false;
}

boolean Lefagy2(Program P)
   {
   if(Lefagy(P))
      return true;
   else
      for(;;);
}

main(Input Q)
   {
   Lefagy2(Q)
   }
}
```

Mit for kiírni erre a T1000 (T1000) futtatásra?

• Ha T1000 lefagyó, akkor nem fog lefagyni, kiírja, hogy true

• Ha T1000 nem fagyó, akkor pedig le fog fagyni...

akkor most hogy fog működni? Sehogy, mert ilyen Lefagy függvényt, azaz a T100 program nem is létezik.

Ilyen program nem létezik, ahogy azt Alan Turing is bebizonyította

#### 2.3. Változók értékének felcserélése

Írj olyan C programot, amely felcseréli két változó értékét, bármiféle logikai utasítás vagy kifejezés nasználata nélkül!

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2018/08/28/10\_begin\_goto\_20\_avagy\_elindulunk

Megoldás forrása:

Két változó értékét logikai utasítás, kifejezés vagy segédváltozó nélkül egy egyszerű matematikai példákkal lehet a következőképen

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int a = 5;
    int b = 10;
    a = a + b;
    b = a - b;
    a = a - b;
    return 0;
}
```

### 2.4. Labdapattogás

Először if-ekkel, majd bármiféle logikai utasítás vagy kifejezés nasználata nélkül írj egy olyan programot, ami egy labdát pattogtat a karakteres konzolon! (Hogy mit értek pattogtatás alatt, alább láthatod a videókon.)

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2018/08/28/labdapattogas

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
#include <curses.h>
#include <unistd.h>
int
```

```
main ( void )
    WINDOW *ablak;
    ablak = initscr ();
    int x = 0;
    int y = 0;
    int xnov = 1;
    int ynov = 1;
    int mx;
    int my;
    for (;; ) {
        getmaxyx ( ablak, my , mx );
        mvprintw ( y, x, "O" );
        refresh ();
        usleep ( 100000 );
        x = x + xnov;
        y = y + ynov;
        if (x \ge mx-1) { // elerte-e a jobb oldalt?
            xnov = xnov * -1;
        if ( x \le 0 ) { // elerte-e a bal oldalt?
            xnov = xnov * -1;
        }
        if ( y<=0 ) { // elerte-e a tetejet?</pre>
            ynov = ynov * -1;
        }
        if ( y>=my-1 ) { // elerte-e a aljat?
            ynov = ynov \star -1;
        }
    }
    return 0;
```

A feladat célja, hogy olyan függvényt írjunk, ami egy labda pattogását imitálja úgy, hogy az ne hagyja el a terminált. A "labda" lépéseinek sűrűségét az usleep(x) paranccsal változhtathatjuk, ami a függvény futását késleteti az argumentumként megadott mikroszekundumnyi értékkel. Ez segít abban, hogy a pattogás az emberi szemnek is látható legyen. A működéshez szükség van az ncurses könyvtár csatolásásra, majd fordításkor is meg kell adnunk kapcsolónak (-lncurses). A clear() függvény opcionális, meghí-

vásával a képernyőn csak egy labda lesz látható, nem fog rajzolni. A kiiratáshoz a mvprintw függvényt használjuk, ami a megadott koordinátáknak megfelelő helyen iratja ki a karatkert a képernyőn.

### 2.5. Szóhossz és a Linus Torvalds féle BogoMIPS

Írj egy programot, ami megnézi, hogy hány bites a szó a gépeden, azaz mekkora az int mérete. Használd ugyanazt a while ciklus fejet, amit Linus Torvalds a BogoMIPS rutinjában!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
int main()
{
  unsigned long int a = 1, count = 0;

  do
      count++;
  while (a <<= 1);
  printf("Szóhossz: %d.\n", count);
  return 0;
}</pre>
```

A fenti kódrészlet az adott szó hosszát bitenkénti eltolással számolja meg. Egy változó értékét beállítjuk egyre, majd egy ciklusban addig shifteljük a szót balra, ameddig lehet, majd megszámoljuk, hogy hányszor lett eltolva.

### 2.6. Helló, Google!

Írj olyan C programot, amely egy 4 honlapból álló hálózatra kiszámolja a négy lap Page-Rank értékét! Megoldás videó:

Megoldás forrása:

A Google internetes keresőmotor legfontosabb eleme a PageRank algoritmus, amit Larry Page és Sergey Brin fejlesztettek 1998-ban. Alapelve az, hogy egy adott oldal annál jobb, minél több oldal mutat rá és a rá mutató oldalra mennyi mutatóval rendelkező oldal mutat.

Kezdetben minden oldal egy egységnyi ponttal ("szavazattal") rendelkezzik, amit eloszt azok között az oldalak között, amikre hivatkozik és a más oldalaktól kapott szavazatot is továbbosztja. Tehát minél több szavazatot kap egy oldal, annál fontosabb, de figyelembe kell venni, hogy a szavazatot leadó oldal mennyire fontos.

Forráskód 4 honlapra:

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
void kiir(double tomb[], int db);
double tavolsag(double pagerank[], double pagerank_temp[], int db);
int main(void)
  double L[4][4] = {
    \{0.0, 0.0, 1.0 / 3.0, 0.0\},\
    \{1.0, 1.0 / 2.0, 1.0 / 3.0, 1.0\},\
    \{0.0, 1.0 / 2.0, 0.0, 0.0\},\
    \{0.0, 0.0, 1.0 / 3.0, 0.0\}
  };
  double PR[4] = \{ 0.0, 0.0, 0.0, 0.0 \};
  double PRv[4] =
      { 1.0 / 4.0, 1.0 / 4.0, 1.0 / 4.0, 1.0 / 4.0 };
  for (;;) {
    for (int i = 0; i < 4; i++)
      PR[i] = PRv[i];
    for (int i = 0; i < 4; i++) {</pre>
      double tmp = 0.0;
      for (int j = 0; j < 4; j++) {
       tmp += L[i][j] * PR[j];
        PRv[i] = tmp;
      }
    if (tavolsag(PR, PRv, 4) < 0.000001)</pre>
      break;
  }
 kiir(PR, 4);
  return 0;
void kiir(double tomb[], int db)
  for (int i = 0; i < db; i++)</pre>
    printf("PageRank [%d]: %lf\n", i, tomb[i]);
```

A programban található egy végtelen ciklus, ami csak akkor fejeződik be, ha a távolság nagyobb, mint 0,00000001.

```
if (tavolsag(PR, PRv , 4) < 0.00000001)
break;</pre>
```

A mátrixunk egy 4x4-es tömb lesz, ami tárolja, hogy ki mutat kire. Példáula ha a mátrix első sorában található szám 1-es, az azt jelenti, hogy az első sorelem mutat az első oszlopelemre.

A matematikai számítások elvégzéséhez csatolnunk kell a stdio és a math könyvtárakat.

A kiir eljárás paraméterei double és int típusú tömbök. Feladata, hogy for i=0-tól db-ig kiírja a tömb i-edik elemét.

```
language="C">
double tavolsag( double PR[], double PRv[], int n)
{
  int i;
  double osszeg=0.0;

  for(i =0; i<n; ++i)
    osszeg+= (PRv[i] - PR[i]) * (PRv[i]-PR[i]);
  return sqrt (osszeg);
}</pre>
```

A fenti kódcsipet kiszámolja az osszeg változó értékének, a Prv és a PR tömbök i-edik elemeinek különbségének szorzatát. A PR mátrix az aktuális oldal pagerank-jét a PRv mátrix pedig az egy körrel korábbi értékeket tartalmazza. A függvény végén megkapjuk az összeg változó négyzetgyökét.

Ami a fő matematikai számítást végzi, az a pagerank függvény.

```
void pagerank(double T[4][4]) {
  double PR[4] = { 0.0, 0.0, 0.0 };
```

```
double PRv[4] = { 1.0/4.0, 1.0/4.0, 1.0/4.0, 1.0/4.0};
int i, j;
for(;;) {
  for (i=0; i<4; i++) {</pre>
    PR[i] = 0.0;
    for (j=0; j<4; j++) {
      PR[i] = PR[i] + T[i][j]*PRv[j];
    }
  }
    if (tavolsag(PR,PRv,4) < 0.0000000001)</pre>
      break;
    for (i=0;i<4; i++) {</pre>
      PRv[i]=PR[i];
    }
}
kiir (PR, 4);
```

Kezdetben a PR tömb minden értéke 0, a folyamat után ez a tömb fogja tartalmazni az eredményeket.

A main() függvényben hozzuk létre az oldalakat szimbolizáló 4x4-es mátrixainkat (tömbeinket). A tömbök mind különféle eseteket szimbolizálnak. A pagerank függvény meghívásra kerül mindhárom alkalommal más és más mátrixokkal a lehetséges eseteket reprezentálva.

A kimenet, ha az egyik oldal nem mutat semmire sem:

```
Amikor az egyik oldal semmire sem mutat:
PageRank [0]: 0.000000
PageRank [1]: 0.000000
PageRank [2]: 0.000000
PageRank [3]: 0.000000
```

#### A kimenet, ha az egyik oldal önmagára mutat:

```
Amikor az egyik oldal csak magára mutat:
PageRank [0]: 0.000000
PageRank [1]: 0.000000
PageRank [2]: 0.000000
PageRank [3]: 1.000000
```

#### Végül, eredeti értékekkel

```
PageRank [0]: 0.090909
PageRank [1]: 0.545454
PageRank [2]: 0.272728
PageRank [3]: 0.090909
```

#### 2.7. 100 éves a Brun tétel

Írj R szimulációt a Brun tétel demonstrálására!

Megoldás videó: https://youtu.be/xbYhp9G6VqQ

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/blob/master/attention\_raising/Primek\_R

Ikerprímeknek azokat a prímszámokat(csak önmagával és 1-gyel osztható) nevezzük, melyek különbsége 2.

### 2.8. A Monty Hall probléma

Írj R szimulációt a Monty Hall problémára!

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2019/01/03/erdos\_pal\_mit\_keresett\_a\_nagykonyvben\_a\_monty\_hall-paradoxon\_kapcsan

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention\_raising/MontyHall\_R

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...



## 3. fejezet

## Helló, Chomsky!

## 3.1. Decimálisból unárisba átváltó Turing gép

Állapotátmenet gráfjával megadva írd meg ezt a gépet!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
  printf
          ("Adj meg egy számot deciámlis formában: ");

  unsigned int in = 0;
  scanf("%d", &in);

  for (int i = 0; i < in; ++i)
        printf((i % 5) ? "|" : " |");

  printf("\n");

  return 0;
}</pre>
```

Unáris számrendszer olyan számrendszer, ahol a számokat vonalakkal ('l') jelöljük, tehát például a 3-at unárisan III-nak írjuk fel. Ez a program mindössze annyit csinál, hogy bekér egy számot decimális alakban és átalakítja őket unáris számrendszerbeli számokká. A vonalakat a program ötös csoportokba rendezi.

A kódon túl sok magyaráznivaló nincs. A lényegi része az alábbi for ciklus:

```
for (int i = 0; i < in; ++i)
```

```
printf((i % 5) ? "|" : " |");
```

Láthatjuk, hogy a ciklus 0-tól, in(bekért szám)-ig ismétlődik. Minden ismétlődéskor rajzol egy 'l' szimbólumot. Ha a szám 5-tel osztva maradékosan egyenlő 0-val akkor a következő 'l' szimbólum előtt ír egy szóközt, így csoportosítja 5-ös csoportkora, a kimenet így nem ömlesztett, tisztán olvasható.

## 3.2. Az a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>c<sup>n</sup> nyelv nem környezetfüggetlen

Mutass be legalább két környezetfüggő generatív grammatikát, amely ezt a nyelvet generálja! Megoldás videó:

Megoldás forrása:

I. Legyenek S, X, Y változók. Legyen a, b, c konstansok.

```
S \rightarrow abc, S \rightarrow aXbc, Xb \rightarrow bX, Xc \rightarrow Ybcc, bY \rightarrow Yb, Ay \rightarrow aax, Ay \rightarrow aa
```

```
S
aXbc
abXc (Xc -> Ybcc)
abYbcc
```

- S (S->aXbc)
- aXbc (Xb->bX)
- abXc (Xc->Ybcc)
- abYbcc (bY->Yb)
- aYbbcc (aY->aa)
- aabbcc
- II. Legyenek S, X, Y változók. Legyen a, b, c konstansok.

```
A \to aAB, A \to aC, CB \to bCc, cB \to Bc, C \to bc
```

- A (A->aAB)
- aAB (A->aC)
- aaCB (CB->bCc)
- aaabCc (C->bc)
- aabbcc

A Chomsky-féle nyelvosztályok kitalálója az 50-es években tevékenykedő nyelvész, Noam Chomsky. A fenti példa bizonyítja, hogy a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>c<sup>n</sup> nem környezetfüggetlen, hiszenk kétféleképen is meg tudtuk adni.

### 3.3. Hivatkozási nyelv

A [KERNIGHANRITCHIE] könyv C referencia-kézikönyv/Utasítások melléklete alapján definiáld BNF-ben a C utasítás fogalmát! Majd mutass be olyan kódcsipeteket, amelyek adott szabvánnyal nem fordulnak (például C89), mással (például C99) igen.

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
int main()
{
  for(int i = 0; i < 100; i++)
    {
     printf("IDK\n");
    }
  return 0;
}</pre>
```

A fenti kód C99-es fordítóval hibátlanul lefordul és működik, C89-cel azonban már nem. A hiba a for ciklusban deklarált változóval van, ami csak a későbbi (C99) verzióval kompatibilis. Ahhoz, hogy C89-cel is működjön, a számlálót a ciklus előtt kell deklarálni.

## 3.4. Saját lexikális elemző

Írj olyan programot, ami számolja a bemenetén megjelenő valós számokat! Nem elfogadható olyan megoldás, amely maga olvassa betűnként a bemenetet, a feladat lényege, hogy lexert használjunk, azaz óriások vállán álljunk és ne kispályázzunk!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
%}
%option noyywrap

%%
[-+]?([0-9]*\.[0-9]+|[0-9]+) {
        printf("Valos szam: %s\n", yytext);
     }
.|\n {}
%%
```

```
int main(void)
{
  yylex();
  return 0;
}
```

A fenti kód egy lexikális elemző, ami megszámolj a bemenetre érkező valós számokat. Ezt "óriások vállán állva", lexert használva érjük el - csak megadjuk a definíciót és hagyjuk, hogy a program tegye a dolgát. [-+]? ( $[0-9]*\.[0-9]+|[0-9]+)$  jelentése, hogy bármely szám nullátol kilencig, bárhányszoros előfordulása érvényes. A következő sorban az .  $|\n$  {} utasítással minden más bemenetet ignorálunk.

#### 3.5. I33t.I

Lexelj össze egy 133t ciphert!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
. . .
응응
"a"
      { printf("4");
                                }
" C "
      { printf("k");
"e"
      { printf("3");
" o "
      { printf("0");
"i"
      { printf("1");
" t. "
      { printf("7");
"q"
      { printf("kw");
"A"
      { printf("/-\\");
"B"
      { printf("13");
"C"
      { printf("K");
"E"
      { printf("3");
" I "
      { printf("1");
"V"
       { printf("\\/");
"bye"
                  { printf("bai");
"and"
                  { printf("nd");
"dude"
                  { printf("d00d");
[...]
.|\n { printf("%s", yytext);
응응
. . .
```

Óriások vállán állni sokkal egyszerűbb, mint magunknak megírni mindent. Ez a kód kiválóan szemlélteti ezt. Egyszerű szabályokkal megadjuk, hogy az adott bemenetre mit adjon vissza a program, minden másat pedig írjon le változatlanul. Ha ezt önállóan szeretnénk megoldani, akkor magunknak kellene olvasni a bemenetet és keresni a felcserélendő karakterláncokat.

A %% jelek között definiáljuk a szabályokat, hogy adott bemenetre milyen kimenetet adjon. Ha "nem állnánk óriások vállán", akkor ezt rengeteg elágazással tehetnénk csak meg. Bal oldalon " " jelek között találjuk a várt bemenetet, amit ezután { printf("\*a\_kívánt\_kimenet\* ");} a standard kimenetre kiíró utasításban található " " közötti karakterre vagy karakterláncra cserélünk.

#### Kimenet:

```
hello, world!
h3110, w0rld!
what's up?
wut's up?
this is so cool!
th1s 1s s0 kewl!
what's up mate?
wut's up m8?
hey dude!
h3y d00d!
loveu
10/3u
Using a lexer is fun!
Us1ng 4 13x3r 1s fvn!
```

#### 3.6. A források olvasása

Amennyiben nem jól értelmeztem a feladatot és a megoldás helytelen, akkor elhasználnám rá 1 passzolási lehetőségemet, viszont, ha jó, akkor kiváltanék vele egy mulasztást (kiszabott határidőben nem elkészült feladatot).

Hogyan olvasod, hogyan értelmezed természetes nyelven az alábbi kódcsipeteket? Például

```
if(signal(SIGINT, jelkezelo) == SIG_IGN)
    signal(SIGINT, SIG_IGN);
```

Ha a SIGINT jel kezelése figyelmen kívül volt hagyva, akkor ezen túl is legyen figyelmen kívül hagyva, ha nem volt figyelmen kívül hagyva, akkor a jelkezelo függvény kezelje. (Miután a **man 7 signal** lapon megismertem a SIGINT jelet, a **man 2 signal** lapon pedig a használt rendszerhívást.)



#### **Bugok**

Vigyázz, sok csipet kerülendő, mert bugokat visz a kódba! Melyek ezek és miért? Ha nem megy ránézésre, elkapja valamelyiket esetleg a splint vagy a frama?

```
i.
    if(signal(SIGINT, SIG_IGN)!=SIG_IGN)
        signal(SIGINT, jelkezelo);
ii.
```

```
ii.
for(i=0; i<5; ++i)</pre>
```

```
iii.
for(i=0; i<5; i++)
iv.
for(i=0; i<5; tomb[i] = i++)

v.
for(i=0; i<n && (*d++ = *s++); ++i)

vi.
printf("%d %d", f(a, ++a), f(++a, a));

vii.
printf("%d %d", f(a), a);</pre>
```

Megoldás forrása:

Megoldás videó:

I.

A SIGINT jelkezelő figyelembe van véve, tehát a jelkezelo függvény végzi a jelkezelést. A jelkezelo függvény egy void típusú függvény, amiben egy egyszerű kiiratás van (printf("")). A programot CTR+C paranccsal hiába próbáljuk megszakítani, nem működik. A leállításhoz egy új terminált kell indítani, abban megkeresni a program PID-jét (Process ID) és a sudo kill -s PID paranccsal leállítani.

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>

void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

int main()
{
    for(;;)
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }
    return 0;
}
```

#### II.

Elvégzünk néhány változtatást, feltöltjük a ciklusmagot, így az már nem végtelen lesz. A ciklusváltozó értékét prefix növeljük, így az általa utolsónak felvett érték a 4 lesz.

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>
void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

    int main()
    {
    int i;
        for(i=0; i<5; ++i)
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }

    printf("\n");
    return 0;
}</pre>
```

#### III.

Az előző kódhoz képest a változás csupán a ciklusmagban van, a változó értékét postfix növeljük, így az általa utolsónak felvett érték 5 lesz.

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>
void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

    int main()
    {
    int i;
        for(i=0; i<5; i++)
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }

    printf("\n");
    return 0;
}</pre>
```

#### IV.

Itt a tomb tömb első 5 elemét 1-gyel növeljük, azonban a tomb[i]=i++ hibás lehet, más gépeken vagy más fordítókkal futtatva más értékeket adhat vissza, mivel rossz a végrehajtási sorrendje.

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>

void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

int main()
{
    for(i=0; i<5; tomb[i] = i++)]
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }
    return 0;
}</pre>
```

#### V.

Ez a ciklus 0-tól n-ig tart. n-re az 's' pointer mutat, aminek az értéke a 'd' pointerre mutat. A pointereket 1-gyel léptetjük és minden iteráció végén növeljük 'i' értékét 1-gyel

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>

void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

int main()
{
    for(i=0; i<n && (*d++ = *s++); ++i)
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }
    return 0;
}</pre>
```

#### VI.

A program hibája, hogy a kiértékelési sorrendet előre határozza meg. Kiíratunk 2 egészet, aminek f (a, ++a), f (++a, a) a meghatározója.

```
for(printf("%d %d", f(a, ++a), f(++a, a));)
```

VII.

f és 'a' változó által kiírt egészek.

```
printf("%d %d", f(a), a);
```

VIII.

A kiértékelési sorrend ismét felborul, mivel az f közvetlenül tudja változtatni az 'a' változó értékét.

```
printf("%d %d", f(&a), a);
```

### 3.7. Logikus

Hogyan olvasod természetes nyelven az alábbi Ar nyelvű formulákat?

```
$(\forall x \exists y ((x<y)\wedge(y \text{ prim})))$
$(\forall x \exists y ((x<y)\wedge(y \text{ prim}))\wedge(SSy \text{ prim})) \\
)$
$(\exists y \forall x (x \text{ prim}) \supset (x<y)) $
$(\exists y \forall x (y<x) \supset \neg (x \text{ prim}))$</pre>
```

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/blob/master/attention\_raising/MatLog\_LaTeX

Megoldás videó: https://youtu.be/ZexiPy3ZxsA, https://youtu.be/AJSXOQFF\_wk

A LaTeX egy szövegformáló szoftver, amit matematikusok előszeretettel használnak. A fent látható sorokat beillesztjük egy szöveges állományba, majd segédprogram segítségével az alábbi módon futtatjuk.

```
$ pandoc -t latex logikus.tex -o logikus.pdf
```

Ez létrehoz kimenetként egy képet, amit a fent leírtak szerint formáz meg.

Az Ar nyelv egy elsőrendű logikai nyelv.

A fent leírtak a következőket jelentik:

- -a prímszámok száma végtelen;
- -az ikerprímek száma végtelen;
- -a prímszámok száma véges;
- -a prímszámok száma véges.

#### 3.8. Deklaráció

Vezesd be egy programba (forduljon le) a következőket:

- egész
- egészre mutató mutató
- egész referenciája
- egészek tömbje
- egészek tömbjének referenciája (nem az első elemé)
- egészre mutató mutatók tömbje
- egészre mutató mutatót visszaadó függvény
- egészre mutató mutatót visszaadó függvényre mutató mutató
- egészet visszaadó és két egészet kapó függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó függvény
- függvénymutató egy egészet visszaadó és két egészet kapó függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó függvényre

Mit vezetnek be a programba a következő nevek?

```
int a;
```

int \*b = &a;

```
int &r = a;
```

int c[5];

```
int (&tr)[5] = c;
```

• int \*d[5];

```
int *h ();
```

```
int *(*1) ();
```

```
int (*v (int c)) (int a, int b)
```

```
• int (*(*z) (int)) (int, int);
```

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include "stdio.h"
int main()
  int a; // egész
  int *b = &a; // egészre mutató mutató
  int &r = a; // egész referenciája
  int c[5]; // egészek tömbje
  int (&tr)[5] = c; // egészek tömbjének referenciája (nem az első elemé)
  int *d[5]; // egészre mutató mutatók tömbje
  int *h (); // egészre mutató mutatót visszaadó függvény
  int *(*1) (); // egészre mutató mutatót viszaadó függvényre mutató mutató
  int (*v (int c)) (int a, int b); // egészet visszaadó és két egészet kapó ←
      függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó függvény
  int (*(*z) (int)) (int, int); // függvénymutató egy egészet visszaadó és ←
     két egészet kapó függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó \,\,\,\,\,\,\,\,\,\,
     függvényre
  return 0;
```

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...



## 4. fejezet

## Helló, Caesar!

## 4.1. double \*\*\* háromszögmátrix

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
printf("%p\n", tm[0]);
    for (int i = 0; i < nr; ++i)
        for (int j = 0; j < i + 1; ++j)
            tm[i][j] = i * (i + 1) / 2 + j;
    for (int i = 0; i < nr; ++i)</pre>
        for (int j = 0; j < i + 1; ++j)
            printf ("%f, ", tm[i][j]);
        printf ("\n");
    tm[3][0] = 42.0;
    (*(tm + 3))[1] = 43.0; // mi van, ha itt hiányzik a külső ()
    \star (tm[3] + 2) = 44.0;
    *(*(tm + 3) + 3) = 45.0;
    for (int i = 0; i < nr; ++i)</pre>
        for (int j = 0; j < i + 1; ++j)
           printf ("%f, ", tm[i][j]);
        printf ("\n");
    }
    for (int i = 0; i < nr; ++i)
        free (tm[i]);
    free (tm);
   return 0;
}
```

Ez a feladat a C egyik funkciójára világít rá, ami a dinamikus memóriakezelés. Létrehozunk egy háromszögmátrixot matrix \*\*, amit a fordítónak hála más módon is leírhatunk, így nem kell foglalkozni a mutató- és címaritmetikával foglalkozni.

A kód elején megadjuk a kétdimenziós tömb méretét, majd lefoglaljuk a memóriában a helyet a háromszögmátrixhoz (matrix), majd lefoglalunk a sorok számával megegyező számú tömböt, amik szintén tartalmazni fognak az oszlopok számával megegyező számú tömböt.

https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/doublecscs.png

Kimenetként a következőt kapjuk:

```
$
Mutato cime: 0x7fffbc435de0
Sorok tombjenek cime: 0x5567bca69670
Elso sor cime: 0x5567bca696a0
|1.00 0.00 0.00 0.00 |
|2.00 1.00 0.00 0.00 |
```

Láthatjuk, hogy a kapott mátrixunk felső háromszög alakú, ami azt jelenti, hogy a főátló fölötti értékek mindegyike 0-val egyenlő.

#### 4.2. C EXOR titkosító

Írj egy EXOR titkosítót C-ben!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#define MAX_KEY_SIZE 100
#define BUFFER_SIZE 256

char key[MAX_KEY_SIZE];
char buffer[BUFFER_SIZE];

int key_index = 0, read_bytes = 0;
int key_size = strlen(argv[1]);

strncpy(key, argv[1], MAX_KEY_SIZE);

while ((read_bytes = read(0, (void *)buffer, BUFFER_SIZE))) {
    for (int i = 0; i < read_bytes; i++) {
        buffer[i] ^= key[key_index];
        key_index = (key_index + 1) % key_size;
    }

    write(1, buffer, read_bytes);
}</pre>
```

Ez egy elég egyszerű titkosító program. A bemeneten érkező szövegen karakterenként végi el a XOR utasítást, majd a kapott titkosított szöveget kiírja fájlba vagy a standard kimenetre, de a működéshez szükség van a kulcsra.

A kód elején definiáljuk a kulcs maximum hosszát, valamit a buffer méretét, aztán ezeket az értékeket használjuk fel a key valamint a buffer karakterláncok méretének megadásához.

A két egymásba ágyazott ciklus hivatott arra, hogy a bemenetet addig olvassuk, ameddig az tart, valamint rögtön törjük ^(XOR) operátorral.

Mivel a bemenetet a key tömb key\_indexe-edik eleme szerint törjük, csak a megfelelő kulcs segítségével kapunk jó kimenetet, egyébként a kapott kódolt szöveg dekódolhatatlan lesz.

#### 4.3. Java EXOR titkosító

Írj egy EXOR titkosítót Java-ban!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
import java.util.*;
class XorEncode {
  public static void main(String[] args) {
    String kulcs = "";
   if(args.length > 0) {
      kulcs = args[0];
    } else {
      System.out.println("Kulcs nelkul nem titkositok!");
      System.out.println("Hasznalat: java XorEncode.java [kulcs]");
      System.exit(-1);
    Scanner sc = new Scanner(System.in);
    String str = "";
    while(sc.hasNext()) {
     str = sc.next();
      System.out.println(xor(kulcs, str));
    }
  }
  public static String xor(String kulcs, String s) {
    StringBuilder sb = new StringBuilder();
    for(int i = 0; i < s.length(); i++) {</pre>
      sb.append((char) (s.charAt(i) ^ kulcs.charAt(i % kulcs.length())));
   return sb.toString();
  }
```

A program ugyúgy működik, mint a C-s változata. Az argumentumok közül kiolvassa a kulcsot majd a bemeneten érkező szövegen végrehajtjuk a XOR utasítást, a kimenetet pedig egy szöveges fájlba tesszük. A Java a C-vel szemben egy objektum orientált programozási nyelv, nincs benne memóriakezelés, ami miatt jóval egyszerűbb, viszont szintaxisban vannak hasonlóságok a C-vel.

#### 4.4. C EXOR törő

Írj egy olyan C programot, amely megtöri az első feladatban előállított titkos szövegeket!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#define MAX_TITKOS 4096
#define OLVASAS BUFFER 256
#define KULCS_MERET 8
#define _GNU_SOURCE
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
double atlagos_szohossz(const char *titkos, int titkos_meret);
int tiszta_lehet(const char *titkos, int titkos_meret);
void exor(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
    int titkos_meret, char *buffer);
void exor_tores(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
    int titkos_meret);
int main(void)
  char titkos[MAX_TITKOS];
  char *p = titkos;
  char *kulcs;
  // titkos fajt berantasa
  int olvasott_bajtok;
  while ((olvasott_bajtok =
    read(0, (void *)p,
         (p - titkos + OLVASAS_BUFFER <</pre>
          MAX_TITKOS) ? OLVASAS_BUFFER : titkos +
         MAX_TITKOS - p)))
    p += olvasott_bajtok;
  // maradek hely nullazasa a titkos bufferben
  for (int i = 0; i < MAX_TITKOS - (p - titkos); ++i)</pre>
    titkos[p - titkos + i] = ' \setminus 0';
  int ii, ki, ji, li, mi, ni, oi, pi;
#pragma omp parallel for private(kulcs, ii, ki, ji, li, mi, ni, oi, pi) \leftrightarrow
  shared(p, titkos)
  // osszes kulcs eloallitasa
  for (ii = '0'; ii <= '9'; ++ii)</pre>
```

```
for (ji = '0'; ji <= '9'; ++ji)
 for (ki = '0'; ki <= '9'; ++ki)</pre>
    for (li = '0'; li <= '9'; ++li)</pre>
      for (mi = '0'; mi <= '9';</pre>
           ++mi)
        for (ni = '0';
            ni <= '9'; ++ni)
          for (oi = '0';
               oi <=
               191;
               ++oi)
            for (pi = '0'; pi <= '9'; ++pi) {
              if ((kulcs = (char *)malloc(sizeof(char) * KULCS_MERET)) ←
                 == NULL) {
               printf
                    ("Memoria (kulcs) faliora\n");
                exit(-1);
              }
              kulcs
                  [0]
                  =
                  ii;
              kulcs
                  [1]
                  =
                  ji;
              kulcs
                  [2]
                  =
                  ki;
              kulcs
                  [3]
                  =
                 li;
              kulcs
                  [4]
                  =
                  mi;
              kulcs
                  [5]
                  =
                  ni;
              kulcs
                  [6]
                  =
                  oi;
              kulcs
                  [7]
```

```
pi;
                  exor_tores
                       (kulcs,
                       KULCS_MERET,
                       titkos,
                       titkos);
                }
 return 0;
double atlagos_szohossz(const char *titkos, int titkos_meret)
 int sz = 0;
 for (int i = 0; i < titkos_meret; ++i) {</pre>
   if (titkos[i] == ' ') {
     ++sz;
   }
  }
 return (double) titkos_meret / sz;
int tiszta_lehet(const char *titkos, int titkos_meret)
 // a tiszta szoveg valszeg tartalmazza a gyakori magyar szavakat
  // illetve az átlagos szóhossz vizsgálatával csökkentjük a
 // potenciális töréseket
  double szohossz = atlagos_szohossz(titkos, titkos_meret);
  return szohossz > 3.0 && szohossz < 9.0</pre>
      && strcasestr(titkos, "hogy") && strcasestr(titkos, "nem")
      && strcasestr(titkos, "ne")
      && strcasestr(titkos, "az") && strcasestr(titkos, "ha");
}
void exor(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
   int titkos_meret, char *buffer)
 int kulcs_index = 0;
 for (int i = 0; i < titkos_meret; ++i) {</pre>
   buffer[i] = titkos[i] ^ kulcs[kulcs_index];
    kulcs_index = (kulcs_index + 1) % kulcs_meret;
 }
}
```

```
void exor_tores(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
   int titkos_meret)
{
  char *buffer;
  if ((buffer =
       (char *)malloc(sizeof(char) * titkos_meret)) == NULL) {
    printf("Memoria (buffer) faliora\n");
    exit(-1);
  }
  exor(kulcs, kulcs_meret, titkos, titkos_meret, buffer);
  if (tiszta_lehet(buffer, titkos_meret)) {
    printf
        ("Kulcs: [%c%c%c%c%c%c%c%c]\nTiszta szoveg: [%s]\n",
         kulcs[0], kulcs[1], kulcs[2], kulcs[3], kulcs[4],
         kulcs[5], kulcs[6], kulcs[7], buffer);
  }
  free (buffer);
```

Ez a program egy bruteforce algoritmus segítségével fejti vissza a 4.2-es feladat után kapott kódolt szöveget. Mivel ez egy hosszú folyamat, ezért a minél gyorsabb futás érdekében használjuk az OpenMP-t. A bemenetről olvasott szavak hosszának vizsgálása után a keresi a leggyakoribb magyar szavakat és kiírja őket kimenetre.

A bemenetet olvasva a szavak hosszának vizsgálata után keresi a leggyakoribb magyar szavakat, amennyiben a szó hossza megfelel egy bizonyos értékhatárnak. Ha talál ilyen szavakat, azt kiírja kimenetre. (meg, van, vagy, és, volt, már, hogy, stb).

## 4.5. Neurális OR, AND és EXOR kapu

R

Megoldás videó: https://youtu.be/Koyw6IH5ScQ

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention\_raising/NN\_R

Ebben a feladatban egy neurális hálót építünk fel, ami úgy működik, hogy megadjuk neki, hogy milyen bemenetre milyen kimenetet adjon vissza majd ő ezt megpróbálja mesterségesen utánozni. A program futtatásakor a kimenetről a kimenetet vizualizálva kapjuk meg. A programnak 149 lépés alatt sikerült megtanulnia a neurális hálónkat az OR utasításra. A matematikai számításokat a neuralnet nevű könyvtár végezte.

# 4.6. Hiba-visszaterjesztéses perceptron

C++

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include "ml.hpp"
#include <iostream>
#include <png++/png.hpp>
int main(int argc, char **argv) {
  png::image<png::rgb_pixel> image(argv[1]);
  int size = image.get_width() * image.get_height();
  Perceptron *p = new Perceptron(3, size, 256, 1);
  double *image_d = new double[size];
  for(int i = 0; i < image.get_width(); i++)</pre>
    for(int j = 0; j < image.get_height(); j++)</pre>
      image_d[i*image.get_width() + j] = image[i][j].red;
  double value = (*p)(image_d);
  std::cout << value << std::endl;</pre>
  delete p;
  delete[] image_d;
  return 0;
```

A program kódja viszonylag egyszerű, nem tartalmaz semmiféle trükköt. A mandelbrot feladat által generált png-t vizsgálja pixelről pixelre és számolja a piros színű pixeleket, kimenetként pedig megkapjuk, hogy az adott képnek hány százalékát alkotják piros pixelek.

# 5. fejezet

# Helló, Mandelbrot!

### 5.1. A Mandelbrot halmaz

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Program forráskódja:

```
#include <png++/png.hpp>
#define N 500
#define M 500
#define MAXX 0.7
#define MINX -2.0
#define MAXY 1.35
#define MINY -1.35
void GeneratePNG( int tomb[N][M])
    png::image< png::rgb_pixel > image(N, M);
    for (int x = 0; x < N; x++)
        for (int y = 0; y < M; y++)
             image[x][y] = png::rgb_pixel(tomb[x][y], tomb[x][y], tomb[x][y \leftrightarrow
                ]);
    image.write("kimenet.png");
struct Komplex
    double re, im;
} ;
```

```
int main()
{
    int tomb[N][M];
    int i, j, k;
    double dx = (MAXX - MINX) / N;
    double dy = (MAXY - MINY) / M;
    struct Komplex C, Z, Zuj;
    int iteracio;
    for (i = 0; i < M; i++)</pre>
        for (j = 0; j < N; j++)
            C.re = MINX + j * dx;
            C.im = MAXY - i * dy;
            Z.re = 0;
            Z.im = 0;
            iteracio = 0;
            while(Z.re * Z.re + Z.im * Z.im < 4 && iteracio++ < 255)</pre>
                 Zuj.re = Z.re * Z.re - Z.im * Z.im + C.re;
                Zuj.im = 2 * Z.re * Z.im + C.im;
                 Z.re = Zuj.re;
                Z.im = Zuj.im;
            }
            tomb[i][j] = 256 - iteracio;
    }
    GeneratePNG(tomb);
   return 0;
}
```

#### Make file

```
all: mandelbrot clean
mandelbrot.o: mandelbrot.cpp
  @g++ -c mandelbrot.cpp 'libpng-config --cflags'
```

```
mandelbrot: mandelbrot.o
  @g++ -o mandelbrot mandelbrot.o 'libpng-config --ldflags'

clean:
  @rm -rf *.o
  @./mandelbrot
  @rm -rf mandelbrot
```

A Mandelbrot halmaz egy olyan komplex halmaz, amely illeszkedik a  $f_c(z) = z^2 + c$  függvény képére, s nullától iterálva nem divergál, tehát a  $f_c(0), f_c(f_c(0)), \ldots$  abszolútértekben korlátos. A program alapjául a png++ könyvtár szolgál. Ebben a feladatban nem használjuk az std::complex osztályt, hanem magunknak hozunk létre egy struktúrát, ami tartalmazza az imaginárius és képzetes egységet, amiket double változókban tárolunk. Ezután megadunk egy halmazt, amire az egyenletünk illeszkedik és az ennek megfelelő pixeleket kiszínezzük.

GeneratePNG függvény felelős a kimeneti png létrehozásáért.

A kimenet ezen a linken található: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/mandelbrot.png

## 5.2. A Mandelbrot halmaz a std::complex osztállyal

```
#include <png++/png.hpp>
#include <complex>
const int N = 500;
const int M = 500;
const double MAXX = 0.7;
const double MINX = -2.0;
const double MAXY = 1.35;
const double MINY = -1.35;
void GeneratePNG(const int tomb[N][M])
{
    png::image< png::rgb_pixel > image(N, M);
    for (int x = 0; x < N; x++)
        for (int y = 0; y < M; y++)
            image[x][y] = png::rgb_pixel(tomb[x][y], tomb[x][y], tomb[x][y] \leftrightarrow
                ]);
    image.write("kimenet.png");
int main()
```

```
int tomb[N][M];
    double dx = ((MAXX - MINX) / N);
    double dy = ((MAXY - MINY) / M);
    std::complex<double> C, Z, Zuj;
    int iteracio;
    for (int i = 0; i < M; i++)</pre>
        for (int j = 0; j < N; j++)
      C = \{MINX + j * dx , MAXY - i * dy\};
            Z = 0;
            iteracio = 0;
            while (abs(Z) < 2 && iteracio++ < 255)
                 Zuj = Z*Z+C;
                 Z = Zuj;
            }
            tomb[i][j] = 256 - iteracio;
        }
    }
    GeneratePNG(tomb);
    return 0;
}
```

A program az előző feladatnak egy elegánsabb megoldása. Itt használjuk az std::complex osztályt, ami ad némi előnyt, de a végeredmény ugyanaz a kimenet lesz. Működési elve szintén annyi, hogy a Mandelbrot halmaznak megfeleő pixeleket kiszínezi.

Az std::complex osztállyal könnyedén reprezentálhatunk számokat a komplex számok halmazáról. Az osztályon belül sok előre deklarált változónak adhatunk értéket. PL: real - valós rész, imag - imaginárius rész, abs - komplex szám abszolút értéke, conj komplex szám konjugáltja. Az osztály használata a végeredményen nem változtat, csupán egy eszköz, ami megkönnyíti a programírást.

## 5.3. Biomorfok

Megoldás videó: https://youtu.be/IJMbgRzY76E

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention\_raising/Biomorf

A biomorfok szoros kapcsolatban állnak a Mandelbrot halmazzal. Itt is létrehozunk egy make file-t és futtatjuk a programot, ami létrehoz egy bmorf.png képet az előzőhöz hasonló módon, de mivel az egyenletünk más ebből egyértelműen következik, hogy a kapott ábra is másogy fog kinézni. A formán kívül azonban az is szembeötlik, hogy ez az ábra már színes. Ezt úgy kapjuk meg, hogy az iteráció számát elosztjuk 255-tel, így RGB színezést kapunk.

Kimenet: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/bmorf.png

# 5.4. A Mandelbrot halmaz CUDA megvalósítása

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

# 5.5. Mandelbrot nagyító és utazó C++ nyelven

Építs GUI-t a Mandelbrot algoritmusra, lehessen egérrel nagyítani egy területet, illetve egy pontot egérrel kiválasztva vizualizálja onnan a komplex iteréció bejárta z<sub>n</sub> komplex számokat!

Megoldás forrása:

```
// frakablak.cpp
// Mandelbrot halmaz nagyító
#include "frakablak.h"
FrakAblak::FrakAblak(double a, double b, double c, double d,
                     int szelesseg, int iteraciosHatar, QWidget *parent)
                          : QMainWindow(parent)
{
    setWindowTitle("Mandelbrot halmaz");
    szamitasFut = true;
    x = y = mx = my = 0;
    this->a = a;
    this->b = b;
    this->c = c;
    this -> d = d;
    this->szelesseg = szelesseg;
    this->iteraciosHatar = iteraciosHatar;
    magassag = (int)(szelesseg * ((d-c)/(b-a)));
    setFixedSize(QSize(szelesseg, magassag));
    fraktal= new QImage(szelesseg, magassag, QImage::Format_RGB32);
```

```
mandelbrot = new FrakSzal(a, b, c, d, szelesseg, magassag, \leftrightarrow
       iteraciosHatar, this);
    mandelbrot->start();
FrakAblak::~FrakAblak()
   delete fraktal;
    delete mandelbrot;
void FrakAblak::paintEvent(QPaintEvent*) {
    QPainter qpainter(this);
    qpainter.drawImage(0, 0, *fraktal);
    if(!szamitasFut) {
        qpainter.setPen(QPen(Qt::white, 1));
        qpainter.drawRect(x, y, mx, my);
    qpainter.end();
void FrakAblak::mousePressEvent(QMouseEvent* event) {
    // A nagyítandó kijelölt területet bal felső sarka:
    x = event -> x();
    y = event->y();
    mx = 0;
    my = 0;
    update();
void FrakAblak::mouseMoveEvent(QMouseEvent* event) {
    // A nagyítandó kijelölt terület szélessége és magassága:
    mx = event -> x() - x;
    my = mx; // négyzet alakú
    update();
void FrakAblak::mouseReleaseEvent(QMouseEvent* event) {
    if(szamitasFut)
        return;
    szamitasFut = true;
   double dx = (b-a)/szelesseg;
```

```
double dy = (d-c)/magassag;
    double a = this -> a + x * dx;
    double b = this->a+x*dx+mx*dx;
    double c = this -> d - y * dy - my * dy;
    double d = this -> d - y * dy;
    this->a = a_i
    this->b = b;
    this->c = c;
    this->d = d;
    delete mandelbrot;
    \texttt{mandelbrot} = \texttt{new} \ \texttt{FrakSzal}(\texttt{a, b, c, d, szelesseg, magassag,} \quad \hookleftarrow
       iteraciosHatar, this);
    mandelbrot->start();
    update();
void FrakAblak::keyPressEvent(QKeyEvent *event)
    if(szamitasFut)
        return;
    if (event->key() == Qt::Key_N)
        iteraciosHatar *= 2;
    szamitasFut = true;
    delete mandelbrot;
    mandelbrot = new FrakSzal(a, b, c, d, szelesseg, magassag, \leftarrow
       iteraciosHatar, this);
    mandelbrot->start();
}
void FrakAblak::vissza(int magassag, int *sor, int meret)
   for(int i=0; i<meret; ++i) {</pre>
        QRgb szin = qRgb(0, 255-sor[i], 0);
        fraktal->setPixel(i, magassag, szin);
    update();
}
void FrakAblak::vissza(void)
  szamitasFut = false;
```

```
x = y = mx = my = 0;
```

Ehhez a feladathoz a QT Creator nevű progamot használjuk, mely egy multiplatform GUI építő szoftver.

A már meglévő Mandelbrot-halmaz kódhoz építünk felhasználói felületet. Használatához kijelöljük az újragenerálandó területet, ezzel érjük el a nagyítást.

A szükséges kiegészítő kódok itt találhatóak: https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/labor/Qt/Frak/

# 5.6. Mandelbrot nagyító és utazó Java nyelven

Ehhez a feladathoz az OpenJFX 11 nevű szoftvert használni, ami a QT-hoz hasonló GUI építő szoftver.

A Mandelbrot nagyító és utazó JAVA nyelvű megvalósítása itt található: <a href="https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/labor/Qt/Frak/">https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/labor/Qt/Frak/</a>



# 6. fejezet

# Helló, Welch!

# 6.1. Első osztályom

Valósítsd meg C++-ban és Java-ban az módosított polártranszformációs algoritmust! A matek háttér teljesen irreleváns, csak annyiban érdekes, hogy az algoritmus egy számítása során két normálist számol ki, az egyiket elspájzolod és egy további logikai taggal az osztályban jelzed, hogy van vagy nincs eltéve kiszámolt szám.

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

A kód JAVA nyelven

```
#include <stdio.h>
        public class PolarGenerator {
   boolean nincsTarolt = true;
    double tarolt;
    public PolarGenerator() {
        nincsTarolt = true;
    public double kovetkezo() {
        if(nincsTarolt) {
            double u1, u2, v1, v2, w;
            do {
                u1 = Math.random();
                u2 = Math.random();
                v1 = 2 * u1 - 1;
                v2 = 2 * u2 - 1;
                w = v1*v1 + v2*v2;
            } while (w > 1);
```

```
double r = Math.sqrt((-2*Math.log(w))/w);

tarolt = r*v2;
    nincsTarolt = !nincsTarolt;

return r*v1;

} else {
    nincsTarolt = !nincsTarolt;
    return tarolt;
}

public static void main(String[] args) {
    PolarGenerator g = new PolarGenerator();
    for(int i=0; i<10; ++i)
        System.out.println(g.kovetkezo());
}</pre>
```

#### A kód C++-ban

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <cmath>
#include <ctime>
class PolarGen
public:
  PolarGen ()
   nincsTarolt = true;
   std::srand (std::time (NULL));
   ~PolarGen ()
  {
  }
  double kovetkezo ()
    if (nincsTarolt)
     {
        double u1, u2, v1, v2, w;
        do
      u1 = std::rand () / (RAND_MAX + 1.0);
      u2 = std::rand () / (RAND_MAX + 1.0);
      v1 = 2 * u1 - 1;
      v2 = 2 * u2 - 1;
      w = v1 * v1 + v2 * v2;
```

```
while (w > 1);
        double r = std::sqrt ((-2 * std::log (w)) / w);
        tarolt = r * v2;
        nincsTarolt = !nincsTarolt;
        return r * v1;
      }
    else
      {
        nincsTarolt = !nincsTarolt;
        return tarolt;
  }
private:
 bool nincsTarolt;
  double tarolt;
};
int
main (int argc, char **argv)
 PolarGen pg;
  for (int i = 0; i < 10; ++i)
    std::cout << pg.kovetkezo () << std::endl;</pre>
  return 0;
```

Kezdetben deklarálunk a Polargen osztályt. A random szám generátort beállítjuk, hogy a legenerált számok ne legyenek nagyobbak 100-nál, a konstruktorban pedig a nincsTarolt boolean típusú változóval megadjuk, hogy még nincs eltárolt szám. A kovetkezo függvény vizsgálja meg, hogy van-e már eltárolt szám a konstruktorban, amennyiben ez hamis, legenerál kettőt, ebből ez egyiket eltárolja, és a nincsTarolt változót hamisra állítja, a másikkal pedig visszalép. Páratlanadik számú meghívás esetén az előző lépés másik számát adjuk vissza. Azt, hogy éppen milyen lépésnél járunk (páros/páratlan), a nincsTarolt logikai függvénnyel tartjuk számon.

A program futása után láthatjuk, hogy a program 10 véletlenszerű számot ad vissza normalizálva. A matematiaki háttér el van rejtve, de ez számunkra teljesen lényegtelen.

```
$ /java/bin/java polargen.java
-0.7353431820414118
-0.33784190028284766
0.7750031835316805
0.5524713543467192
-0.5380423283211784
1.512849268596637
2.7148874695500966
-0.23688836801277952
-0.3238588036816322
-0.7963150809415576
$ /java/bin/java polargen.java
-0.6566325405553158
```

```
0.40465899229436114

0.08634239512228409

-0.9470321445590416

0.1926238606249351

0.7705517022243931

0.9084531239664848

-1.4472688950554047

-1.6250659297425345

-0.7791586500972545
```

#### 6.2. LZW

Valósítsd meg C-ben az LZW algoritmus fa-építését!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/binfa.c

A LZWBinfa algoritmus a megadott bemenetifájlt alakítja át bináris formára, majd ebből egy fát épít. Ez egy igencsak elterjedt tömörítési eljárás. A működési elve a következő:

- ha 0-át kell beírni a fába, akkor megvizsgáljuk, hogy a csomópont tartalmaz-e 0 elemet \* ha igen, akkor készítünk egy új csomópontot és az ő gyermekeként illesztjük be a nullát; \* ha nem akkor betesszük a 0 gyermekének a nullát;
- 1-es esetén a lépések megegyeznek;

Használata a következőképpen néz ki, de hibás futtatás esetén ezt a programunk is kiírja: ./(fordított program neve) -bemenetifájl.kiterjesztés -o -kimenetifájl.kiterjesztés

A programot úgy kezdjük, mint bármelyik másikat, csatoljuk a használni kívánt függvénykönyvtárakat. Ezután létrehozzuk a binfa struktúrát. A struktúra tagjait a bal\_nulla és jobb\_egy mutatók alkotják. Ez követően jön létre az uj\_elem, ami hibával tér vissza, ha nem foglal le elegendő helyet a binfánk számára. Itt deklaráljuk a függvényeket, amiket majd a main után definiálunk. A beolvasott bite-ok a b változóba kerülnek, majd létrejön gyoker, mint új elem, aminek rögtön értéket is adunk. Az építés rész, a fentebb említett bruteforce algoritmus alapján ezután következik. Ha a fenti szabályok értelmében új elemet kell létrehozni, akkor az uj\_elem függvény hívódik meg és a létrehozott elemnek rögtön értéket is adunk, szabálynak megfelelően 0-át vagy 1-et. Ezt követően matematikai számítások történnek, a program itt számolja ki a fa szórását, átlahgát és íratja ki ezeket.

Mivel C nyelven írt programról van szó, nem hagyhatjuk ki a memóriakezelést. Ehhez tulajdonképpen 2 parancsot kell megfelelően használni: malloc - lefoglalja a helyet a binári fánknak és hogy elkerüljük a memóriaszivárgást, használnunk kell a free parancsot. Ezt a szabadit függvényben tesszük meg, itt szabadítjuk fel az elem változót.

## 6.3. Fabejárás

Járd be az előző (inorder bejárású) fát pre- és posztorder is!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Inorder bejárás

```
if(bejar == 0) {
   if (elem != NULL) {
        ++melyseg;
        kiir(elem->nullasGyermek(), os);
        for (int i = 0; i < melyseg; ++i)
            os << "---";
        os << elem->getBetu() << "(" << melyseg << ")" << std::endl;
        kiir(elem->egyesGyermek(), os);
        --melyseg;
   }
}
```

Postorder bejárás

```
else if(bejar == 1) {
   if (elem != NULL) {
        ++melyseg;
        kiir(elem->egyesGyermek(), os);
        for (int i = 0; i < melyseg; ++i)
            os << "---";
        os << elem->getBetu() << "(" << melyseg << ")" << std::endl;
        kiir(elem->nullasGyermek(), os);
        --melyseg;
   }
}
```

A z3a7.cpp alapból inorder járja be a binárif fánkat, ami azt jelenti, hogy először a bal oldali részt, aztán a gyökeret, majd a jobb oldali részt vizsgálja meg. A preorder bejárás során a gyökérrel kezdünk, majd a bal és a jobb oldali részt járjuk be. Postorder bejárásnál a bal-jobb-gyökér sorrendet követi a program. Amint látható a különböző bejárások során csak a gyökér bejárását toljuk jobbra vagy balra, a bal-jobb sorrend mindig megmarad.

Ahhoz, hogy a bejárás módját mi adjuk meg növelni kell az argumentumok számát, majd a futtatáskor megadott argumentumok alapján bejárni a fát. (1 = Inorder; 0 = Postorder).

A futtatás már a következő képen néz ki: ./binfa bemeneti\_file -o kimeneti\_file [0/1]

## 6.4. Tag a gyökér

Az LZW algoritmust ültesd át egy C++ osztályba, legyen egy Tree és egy beágyazott Node osztálya. A gyökér csomópont legyen kompozícióban a fával!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
// z3a7.cpp
#include <iostream> // mert olvassuk a std::cin, írjuk a std::cout ←
   csatornákat
                 // mert vonunk gyököt a szóráshoz: std::sqrt
#include <cmath>
#include <fstream> // fájlból olvasunk, írunk majd
class LZWBinFa
{
public:
   LZWBinFa ():fa (&gyoker)
    }
    ~LZWBinFa ()
        szabadit (gyoker.egyesGyermek ());
        szabadit (gyoker.nullasGyermek ());
    void operator<< (char b)</pre>
        if (b == '0')
            if (!fa->nullasGyermek ())
            {
                Csomopont *uj = new Csomopont ('0');
                fa->ujNullasGyermek (uj);
                fa = &gyoker;
            }
            else
            {
                fa = fa->nullasGyermek ();
        // Mit kell betenni éppen, vagy '1'-et?
        else
        {
            if (!fa->egyesGyermek ())
            {
                Csomopont *uj = new Csomopont ('1');
                fa->ujEgyesGyermek (uj);
                fa = &gyoker;
            }
            else
            {
                fa = fa->egyesGyermek ();
```

```
}
    }
    void kiir (void)
        melyseg = 0;
        kiir (&gyoker, std::cout);
    int getMelyseg (void);
    double getAtlag (void);
    double getSzoras (void);
    friend std::ostream & operator<< (std::ostream & os, LZWBinFa & bf)</pre>
       bf.kiir (os);
        return os;
    void kiir (std::ostream & os)
       melyseg = 0;
       kiir (&gyoker, os);
    }
private:
    class Csomopont
    public:
        Csomopont (char b = '/'):betu (b), balNulla (0), jobbEgy (0)
        {
        };
        ~Csomopont ()
        {
        };
        Csomopont *nullasGyermek () const
           return balNulla;
        Csomopont *egyesGyermek () const
           return jobbEgy;
        void ujNullasGyermek (Csomopont * gy)
           balNulla = gy;
        void ujEgyesGyermek (Csomopont * gy)
            jobbEgy = gy;
```

```
char getBetu () const
           return betu;
    private:
        char betu;
        Csomopont *balNulla;
        Csomopont *jobbEgy;
        Csomopont (const Csomopont &); //másoló konstruktor
        Csomopont & operator= (const Csomopont &);
    };
   Csomopont *fa;
   int melyseg, atlagosszeg, atlagdb;
   double szorasosszeg;
  //nocopy
  LZWBinFa (const LZWBinFa &);
   LZWBinFa & operator= (const LZWBinFa &);
   void kiir (Csomopont * elem, std::ostream & os)
        if (elem != NULL)
        {
            ++melyseg;
            kiir (elem->egyesGyermek (), os);
            for (int i = 0; i < melyseg; ++i)</pre>
                os << "---";
            os << elem->getBetu () << "(" << melyseg - 1 << ")" << std:: \leftarrow
            kiir (elem->nullasGyermek (), os);
            --melyseg;
        }
    }
    void szabadit (Csomopont * elem)
        if (elem != NULL)
            szabadit (elem->egyesGyermek ());
            szabadit (elem->nullasGyermek ());
            delete elem;
        }
    }
protected:
   Csomopont gyoker;
   int maxMelyseg;
   double atlag, szoras;
```

```
void rmelyseg (Csomopont * elem);
    void ratlag (Csomopont * elem);
    void rszoras (Csomopont * elem);
};
int
LZWBinFa::getMelyseg (void)
    melyseg = maxMelyseg = 0;
   rmelyseg (&gyoker);
   return maxMelyseg - 1;
}
double
LZWBinFa::getAtlag (void)
    melyseg = atlagosszeg = atlagdb = 0;
   ratlag (&gyoker);
   atlag = ((double) atlagosszeg) / atlagdb;
   return atlag;
double
LZWBinFa::getSzoras (void)
   atlag = getAtlag ();
   szorasosszeq = 0.0;
    melyseg = atlagdb = 0;
    rszoras (&gyoker);
    if (atlagdb - 1 > 0)
        szoras = std::sqrt (szorasosszeg / (atlagdb - 1));
    else
        szoras = std::sqrt (szorasosszeg);
   return szoras;
}
void
LZWBinFa::rmelyseg (Csomopont * elem)
{
    if (elem != NULL)
        ++melyseg;
        if (melyseg > maxMelyseg)
           maxMelyseg = melyseg;
        rmelyseg (elem->egyesGyermek ());
```

```
rmelyseg (elem->nullasGyermek ());
        --melyseg;
    }
void
LZWBinFa::ratlag (Csomopont * elem)
    if (elem != NULL)
    {
        ++melyseg;
        ratlag (elem->egyesGyermek ());
        ratlag (elem->nullasGyermek ());
        --melyseg;
        if (elem->egyesGyermek () == NULL && elem->nullasGyermek () == NULL \leftrightarrow
        {
            ++atlagdb;
            atlagosszeg += melyseg;
        }
   }
}
void
LZWBinFa::rszoras (Csomopont * elem)
    if (elem != NULL)
        ++melyseg;
        rszoras (elem->egyesGyermek ());
        rszoras (elem->nullasGyermek ());
        --melyseg;
        if (elem->egyesGyermek () == NULL && elem->nullasGyermek () == NULL \leftrightarrow
         {
            ++atlagdb;
            szorasosszeg += ((melyseg - atlag) * (melyseg - atlag));
        }
   }
}
void
usage (void)
    std::cout << "Usage: lzwtree in_file -o out_file" << std::endl;</pre>
}
int
main (int argc, char *argv[])
```

```
if (argc != 4)
  usage ();
   return -1;
}
char *inFile = *++argv;
if (*((*++argv) + 1) != 'o')
{
   usage ();
   return -2;
}
std::fstream beFile (inFile, std::ios_base::in);
if (!beFile)
    std::cout << inFile << " nem letezik..." << std::endl;</pre>
   usage ();
   return -3;
}
std::fstream kiFile (*++argv, std::ios_base::out);
unsigned char b;
LZWBinFa binFa;
while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
   if (b == 0x0a)
       break;
bool kommentben = false;
while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
{
    if (b == 0x3e)
       // > karakter
       kommentben = true;
       continue;
    }
    if (b == 0x0a)
         // újsor
       kommentben = false;
       continue;
    }
   if (kommentben)
```

```
continue;
                          // N betű
        if (b == 0x4e)
            continue;
        for (int i = 0; i < 8; ++i)
            if (b & 0x80)
                binFa << '1';
            else
                binFa << '0';
            b <<= 1;
        }
    }
   kiFile << binFa;
    kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;</pre>
   kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;</pre>
    kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;</pre>
   kiFile.close ();
   beFile.close ();
   return 0;
}
```

Ehhez a feladathoz az alap z3a7.cpp programot használjuk, mely alapból úgy van megírva, hogy a tag a gyökér. Ez az imént használt C programunk továbbfejlesztett, C++-ra átírt változata. A két nyelv közötti legnagyobb eltérés, hogy míg a C egy eljárásorientált programozási nyelv, addig a C++ objektumorientált. Hogy ez mit is jelent?

Egyszerű struktúra helyett itt élünk a C++ nyújtotta lehetőségekkel és a bináris fánk kialakításához LZWBinFa osztályt használunk, aminek a konstruktor, valamint a destruktor amiben a szabadit függvényünket hívjuk majd meg több ízben. Itt történik meg az imént említett függvény definiálása, << operátor túlterhelése is, amivel egyszerűbben tudjuk kiíratni a binfa adatait, valamint itt írjuk még meg a binfa építő algoritmust, ami csakúgy, mint a C-s verzió esetében itt is a bemenettől, illetve az eltárolt tagoktól függően épít majd bináris fát.

A kiírásról számszerint 2 függvény is gondoskodik, ezek neve változatlanul kiir, attól függetlenü, hogy a 2 függvény nem egyezik meg, egyikük jóval összetettebb.

Az LZWBinfa osztály privát részében található a beágyazott csomopont osztály, amiek a privát része tartalmazza a konstruktort, mellyel beállítjuk a gyökeret, destruktort, a binfa pillanatnyi állapotait kezelő, illetve a bemenő karaktereket olvasó függvényeket. A privát részben található a balNulla és jobbEgy mutatók.

A kódban megtaláljuk az ebben a verzióban még letiltásra kerülő másoló konstruktorunkat, a szabadit függvényt, melynek működése megegyezik a C-s verzióban használt szabadit függvénnyel. Valamint ez a program is számolja a fa szórását és átlagát, csakúgy, mint a C-s verzió.

A programban használt függvényeink bár már az LZWBinfa osztályban deklarálva lettek, definiálásukra csak a kód végén kerül sor.

# 6.5. Mutató a gyökér

Írd át az előző forrást, hogy a gyökér csomópont ne kompozícióban, csak aggregációban legyen a fával! Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <iostream>
#include <cmath>
#include <fstream>
class LZWBinFa
 public:
   LZWBinFa ():fa (gyoker = new Csomopont('/'))
  }
    ~LZWBinFa ()
      szabadit (gyoker->egyesGyermek());
      szabadit (gyoker->nullasGyermek());
      delete gyoker;
    }
    void operator<< (char b)</pre>
      if (b == '0')
        if (!fa->nullasGyermek())
          Csomopont *uj = new Csomopont ('0');
          fa->ujNullasGyermek (uj);
          fa = qyoker;
        }
        else
          fa = fa -> nullasGyermek ();
      }
      else
        if (!fa->egyesGyermek ())
```

```
Csomopont *uj = new Csomopont ('1');
        fa->ujEgyesGyermek (uj);
        fa = gyoker;
      else
       fa = fa -> egyesGyermek ();
    }
  }
  void kiir (void)
   melyseg = 0;
   kiir (gyoker, std::cout);
  int getMelyseg (void);
  double getAtlag (void);
 double getSzoras (void);
  friend std::ostream & operator<< (std::ostream & os, LZWBinFa & bf)</pre>
   bf.kiir (os);
   return os;
  }
  void kiir (std::ostream & os)
   melyseg = 0;
   kiir (gyoker, os);
  }
private:
 class Csomopont
  {
    public:
     Csomopont (char b = '/'):betu (b), balNulla (0), jobbEgy (0)
    {
    };
      ~Csomopont ()
      {
      } ;
      Csomopont *nullasGyermek () const
       return balNulla;
      Csomopont *egyesGyermek () const
```

```
return jobbEgy;
    void ujNullasGyermek (Csomopont * gy)
     balNulla = gy;
    void ujEgyesGyermek (Csomopont * gy)
      jobbEgy = gy;
    char getBetu () const
     return betu;
  private:
    char betu;
    Csomopont *balNulla;
    Csomopont *jobbEgy;
    Csomopont (const Csomopont &);
    Csomopont & operator= (const Csomopont &);
};
Csomopont *fa;
int melyseg, atlagosszeg, atlagdb;
double szorasosszeg;
LZWBinFa (const LZWBinFa &);
LZWBinFa & operator= (const LZWBinFa &);
void kiir (Csomopont * elem, std::ostream & os)
  if (elem != nullptr)
  {
    ++melyseg;
   kiir (elem->egyesGyermek (), os);
    for (int i = 0; i < melyseg; ++i)</pre>
      os << "---";
    os << elem->getBetu () << "(" << melyseg - 1 << ")" << std::endl;
    kiir (elem->nullasGyermek (), os);
    --melyseq;
  }
}
void szabadit (Csomopont * elem)
{
  if (elem != nullptr)
    szabadit (elem->egyesGyermek ());
    szabadit (elem->nullasGyermek ());
```

```
delete elem;
     }
    }
 protected:
    // A fában tagként benne van egy csomópont, ez erősen ki van tüntetve,
       ő a gyökér:
   Csomopont * gyoker = new Csomopont('/');
   int maxMelyseg;
   double atlag, szoras;
   void rmelyseg (Csomopont * elem);
   void ratlag (Csomopont * elem);
   void rszoras (Csomopont * elem);
};
 int
LZWBinFa::getMelyseg (void)
 melyseg = maxMelyseg = 0;
 rmelyseg (gyoker);
 return maxMelyseg - 1;
  double
LZWBinFa::getAtlag (void)
 melyseg = atlagosszeg = atlagdb = 0;
 ratlag (gyoker);
 atlag = ((double) atlagosszeg) / atlagdb;
 return atlag;
  double
LZWBinFa::getSzoras (void)
 atlag = getAtlag ();
 szorasosszeg = 0.0;
 melyseg = atlagdb = 0;
 rszoras (gyoker);
  if (atlagdb - 1 > 0)
   szoras = std::sqrt (szorasosszeg / (atlagdb - 1));
   szoras = std::sqrt (szorasosszeg);
 return szoras;
```

```
void
LZWBinFa::rmelyseg (Csomopont * elem)
 if (elem != nullptr)
   ++melyseg;
   if (melyseg > maxMelyseg)
     maxMelyseg = melyseg;
   rmelyseg (elem->egyesGyermek ());
    rmelyseg (elem->nullasGyermek ());
    --melyseq;
 }
  void
LZWBinFa::ratlag (Csomopont * elem)
  if (elem != nullptr)
   ++melyseg;
   ratlag (elem->egyesGyermek ());
    ratlag (elem->nullasGyermek ());
    if (elem->egyesGyermek () == nullptr && elem->nullasGyermek () == \leftrightarrow
      nullptr)
      ++atlagdb;
      atlagosszeg += melyseg;
  }
LZWBinFa::rszoras (Csomopont * elem)
  if (elem != nullptr)
  {
   ++melyseg;
   rszoras (elem->egyesGyermek ());
    rszoras (elem->nullasGyermek ());
    --melyseq;
    if (elem->egyesGyermek () == nullptr && elem->nullasGyermek () == \leftrightarrow
       nullptr)
      ++atlagdb;
      szorasosszeg += ((melyseg - atlag) * (melyseg - atlag));
    }
  }
```

```
void
usage (void)
 std::cout << "Usage: lzwtree in_file -o out_file" << std::endl;</pre>
 int
main (int argc, char *argv[])
 if (argc != 4)
  usage ();
   return -1;
  }
  char *inFile = *++argv;
 if (*((*++argv) + 1) != 'o')
  usage ();
   return -2;
  }
  std::fstream beFile (inFile, std::ios_base::in);
  if (!beFile)
   std::cout << inFile << " nem letezik..." << std::endl;</pre>
   usage ();
   return -3;
  }
  std::fstream kiFile (*++argv, std::ios_base::out);
  unsigned char b;
  LZWBinFa binFa;
  while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
   if (b == 0x0a)
     break;
 bool kommentben = false;
  while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
  {
   if (b == 0x3e)
         // > karakter
   kommentben = true;
```

```
continue;
  }
  if (b == 0x0a)
  { // újsor
    kommentben = false;
    continue;
  }
  if (kommentben)
    continue;
  if (b == 0x4e) // N betű
    continue;
  for (int i = 0; i < 8; ++i)
    if (b & 0x80)
     binFa << '1';
    else
     binFa << '0';
    b <<= 1;
}
kiFile << binFa;
kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;</pre>
kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;</pre>
kiFile.close ();
beFile.close ();
return 0;
```

Az eltérés az előző programhoz képest az, hogy a Binfánk gyökere mutató. Azaz a Csomopont gyoker helyett Csomopont gyoker\* szerepel, viszont ezután már hivatkozáskor át kell írnunk a gyoker-et gyoker\*-ra, ezt követően pedig fel kell szabadítanunk a memóriát a ~LZWBinFa destruktorral.

## 6.6. Mozgató szemantika

Írj az előző programhoz mozgató konstruktort és értékadást, a mozgató konstruktor legyen a mozgató értékadásra alapozva!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/Mozgat%C3%B3

A kód szinte teljes mértékben megegyezik az előzővel, a lényegi része a rekúrzív másoló és mozgató függvények.

A lényegi rész itt található:

```
kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;

LZWBinFa binFa3 =std::move(binFa);

kiFile << "depth = " << binFa3.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa3.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa3.getSzoras () << std::endl;
kiFile.close ();
beFile.close ();</pre>
```

A mozgató konstruktorban nullpointerre állítjuk annak a binfának a gyökerét amibe mozgatni szeretnénk a kiindulási binfánkat. Ezután használjuk a már előző feladatban is definiált, azonban ott még nem használt = operátort. (hiszen pont ennek az operátornak a túlterhelése történik lentebb) Meghívjuk move függvényt ami egy neki átadott bal értékből jobb értéket csinál.

Itt található a mozgató értékadás, melyre a mozgató konstruktor megvalósítása épül. Túlterheljükkerül az egyenlőségjel operátor amit a konstruktorban fel is tudunk használni. Az std függvénykönyvtár swap függvényét felhasználva felcseréljükó a kiindulási és az új binfa gyökerét. A \*this egy úgynevezett visszahivatkozási mutató, a sima this-szel ellentétben nem egy mutatót, hanem egy "klónt" ad vissza az objektumról.

```
kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;

LZWBinFa binFa3 =std::move(binFa);

kiFile << "depth = " << binFa3.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa3.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa3.getSzoras () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa3.getSzoras () << std::endl;</pre>
```

A main-ben meghívjuk az std függvénykönyvtár move függvényét. A kimeneti fájlba bekerül az eredeti és az új Binfa példányunk is. Ezután bezárjuk a ki- és bemeneti fájlokat.

Fordítás és futtatás után a lentebb található eredményt kapjuk: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/mozgat%C3%B31.png https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/mozgat%C3%B32.png



# Helló, Conway!

#### 7.1. Hangyaszimulációk

Írj Qt C++-ban egy hangyaszimulációs programot, a forrásaidról utólag reverse engineering jelleggel készíts UML osztálydiagramot is!

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2018/10/10/myrmecologist

Megoldás forrása: https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/kozepes/Qt/sejtautomata/

Ez a program a hangyák viselkedését próbálja meg szimulálni, ahogyan nyomot hagynak maguk után a társaik számára.

A hangya tulajdonságát az Ant osztály tartalmazza:

- x és y változók a hangya oszlopa és sora;
- dir(direction) a hangya mozgásiránya

Ezek alapján egy hangyáról egyértelműen meghatározható, hogy hol van és merre halad.

Az AntWin osztály a cellák méretét(pixelekben), rács számát (int\*\*) és a hangyák tulajdonságait tartalmazza. A hangyák tulajdonságai publikusak, tehát más osztályokból is elérhetőek. A keyPress() függvény célja, hogy a 'P' lenyomásakor a program, így a hangyák is megálljanak. Ezt egy a running() függvényben található boolean típusú változó értékének változtatásával éri el.

Osztálydiagramm: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/diagramm.png

## 7.2. Java életjáték

Írd meg Java-ban a John Horton Conway-féle életjátékot, valósítsa meg a sikló-kilövőt!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

#### 7.3. Qt C++ életjáték

Erre a feladatra elhasználnám egy, az SMNIST-ért kapott passzolási lehetőségemet.

Most Qt C++-ban!

Megoldás videó:

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <unistd.h>
#include <fstream>
#include <string>
#include <sstream>
using namespace std;
const int gridSize = 25;
void printGrid(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]);
void determineState(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]);
void clearScreen(void);
int main() {
    system( "color A" );
    bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1] = {};
    int x, y, n;
    string nc;
    string start;
    string filename;
    cout << "
                                         THE GAME OF life - Implementation in \leftrightarrow
       C++" << endl;
    cout << endl;
    cout << endl;
    cout << endl;
    cout << "Also known simply as life, " << endl;</pre>
    cout << "is a cellular automaton devised by the British mathematician \ \hookleftarrow
       John Horton Conway in 1970." << endl;
    cout << endl;
    cout << "Rules" << endl;</pre>
    cout << "The universe of the Game of life is an infinite two- \leftrightarrow
       dimensional orthogonal grid of square cells, " << endl;
    cout << "each of which is in one of two possible states, life or dead.</pre>
       Every" << endl;</pre>
    cout << "cell interacts with its eight neighbours, which are the cells</pre>
       that are horizontally, vertically, or diagonally adjacent." << endl;
    cout << "At each step in time, the following transitions occur:" << \hookleftarrow
       endl;
    cout << "1. Any live cell with fewer than two live neighbours dies, as</pre>
       if caused by under-population." << endl;
```

```
cout << "2. Any live cell with two or three live neighbours lives on to \leftrightarrow
      the next generation." << endl;
  cout << "3. Any live cell with more than three live neighbours dies, as \leftrightarrow
      if by over-population." << endl;</pre>
  cout << "4. Any dead cell with exactly three live neighbours becomes a \leftrightarrow
     live cell, as if by reproduction." << endl;
  cout << endl;</pre>
  cout << "0 - living cell" << endl;</pre>
  cout << ". - dead cell" << endl;</pre>
  cout << endl;</pre>
  cout << "Enter the number of cells, or 'r' to read cells from file: ";</pre>
  cin >> nc;
  cout << endl;
  if ( nc == "r" )
   {
while (true)
  {
    cout << "Enter name of file to read from: "<<endl;</pre>
    cin >> filename;
    ifstream readfile(filename);
    if ( readfile.is_open() )
      {
  string fileline, xx, yy;
  while (getline(readfile, fileline))
      stringstream ss(fileline);
      getline(ss,xx,' ');
      getline(ss,yy,' ');
      x = stoi(xx);
      y = stoi(yy);
      gridOne[x][y] = true;
    }
  break;
     } else {
      cout << "No such file, try again." << endl;</pre>
    }
  }
    }
  else
    {
for(int i=0;i<stoi(nc);i++)</pre>
```

```
cout <<stoi(nc)<< "Enter the coordinates of cell " << i+1 << " : ";</pre>
      cin >> x >> y;
      gridOne[x][y] = true;
      printGrid(gridOne);
    }
    cout << "Grid setup is done. Start the game ? (y/n)" << endl;
    printGrid(gridOne);
    cin >> start;
    if( start == "y" || start == "Y" )
        while (true)
            printGrid(gridOne);
            determineState(gridOne);
            usleep(200000);
            clearScreen();
      }
    else
      {
        return 0;
void clearScreen(void) {
    // Tested and working on Ubuntu and Cygwin
    \#if defined(\_WIN32) \mid | defined(WIN32) \mid | defined(\_MINGW32\__) \mid | \leftarrow
       defined(__BORLANDC___)
        #define OS_WIN
    #endif
    #ifdef OS WIN
        system("CLS");
    #endif
    #if defined(linux) || defined(__CYGWIN__)
        system("clear");
    #endif
void printGrid(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]) {
    for(int a = 1; a < gridSize; a++)</pre>
        for(int b = 1; b < gridSize; b++)</pre>
             if (gridOne[a][b] == true)
                 cout << " 0 ";
```

```
else
                 cout << " . ";
             if (b == gridSize-1)
                 cout << endl;</pre>
        }
   }
void compareGrid (bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1], bool gridTwo[ ←
   gridSize+1][gridSize+1]){
    for(int a =0; a < gridSize; a++)</pre>
        for(int b = 0; b < gridSize; b++)</pre>
                 gridTwo[a][b] = gridOne[a][b];
    }
void determineState(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]) {
    bool gridTwo[gridSize+1][gridSize+1] = {};
    compareGrid(gridOne, gridTwo);
    for(int a = 1; a < gridSize; a++)</pre>
        for(int b = 1; b < gridSize; b++)</pre>
             int alive = 0;
             for (int c = -1; c < 2; c++)
                 for (int d = -1; d < 2; d++)
                     if(!(c == 0 && d == 0))
                         if(gridTwo[a+c][b+d])
         {
           ++alive;
                     }
                 }
             if(alive < 2)</pre>
                 gridOne[a][b] = false;
             else if(alive == 3)
```

```
{
    gridOne[a][b] = true;
}
else if(alive > 3)
{
    gridOne[a][b] = false;
}
}
```

Conway életjátékának szabályai:

- minden cella, amelyiknek nincs szomszédja vagy csak 1 szomszédja van meghal (magányában)
- minden 4 vagy több szomszéddal rendelkező cella meghal (túlnépesedésben)
- a 2 vagy 3 szomszéddal rendelkező cellák életben maradnak

Ez a játék, nem egy tipikus számítógépes játék. Kitalálója a Cambridge-i egyetem matematikusa, John Conway. 1970-ben vált ismertté, amikor a Scientific America című újság publikált egy cikket róla. Matematikai szempontból a selytautómaták közé tartozik. A játékos feladata csupán annyi, hogy megad egy kezdőalakzatot, a végkimenetel ettől az alakzattól függ.

https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/lifegame.png

#### 7.4. BrainB Benchmark

Ezért a feladatért kaptam egy behúzást, nem volt kész határidőre.

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/nbatfai/esport-talent-search

A program céja, hogy a felhasználóról megmondja, hogy mennyire lehet sikeres Esportoló. A futáshoz szükséges OpenCV szükséges.

# Helló, Schwarzenegger!

#### 8.1. Szoftmax Py MNIST

aa Python

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/tensorflow/tensorflow/blob/r1.4/tensorflow/examples/tutorials/mnist/mnist\_deep.py?fbclid=IwAR3vlodRRcrLj5qK\_LdJQfHijVNyW8HYOgru-NLEajGSONkPBRcP5JCL6-E

A TensorFlow egy nyílt szoftver könyvtár, amit gépi tanuláshoz és neurális hálókhoz használnak. A Google Brain fejleszti, 2015. november 9-én jelent meg.

#### 8.2. Szoftmax R MNIST

R

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

## 8.3. Mély MNIST

Python

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

## 8.4. Deep dream

Keras

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

## 8.5. Robotpszichológia

Megoldás videó:

Megoldás forrása:



## Helló, Chaitin!

## 9.1. Iteratív és rekurzív faktoriális Lisp-ben

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

#### 9.2. Weizenbaum Eliza programja

Éleszd fel Weizenbaum Eliza programját!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

## 9.3. Gimp Scheme Script-fu: króm effekt

Írj olyan script-fu kiterjesztést a GIMP programhoz, amely megvalósítja a króm effektet egy bemenő szövegre!

Megoldás videó: https://youtu.be/OKdAkI\_c7Sc

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention\_raising/GIMP\_Lisp/Chrome

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

#### 9.4. Gimp Scheme Script-fu: név mandala

Írj olyan script-fu kiterjesztést a GIMP programhoz, amely név-mandalát készít a bemenő szövegből!

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2019/01/10/a\_gimp\_lisp\_hackelese\_a\_scheme\_programozasi\_nyelv

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention\_raising/GIMP\_Lisp/Mandala

## 9.5. Lambda

Hasonlítsd össze a következő programokat!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

## 9.6. Omega

Megoldás videó:



# III. rész

# Második felvonás



#### Bátf41 Haxor Stream

A feladatokkal kapcsolatos élő adásokat sugároz a https://www.twitch.tv/nbatfai csatorna, melynek permanens archívuma a https://www.youtube.com/c/nbatfai csatornán található.



# Helló, Arroway!

## 10.1. A BPP algoritmus Java megvalósítása

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

## 10.2. Java osztályok a Pi-ben

Az előző feladat kódját fejleszd tovább: vizsgáld, hogy Vannak-e Java osztályok a Pi hexadecimális kifejtésében!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

# IV. rész Irodalomjegyzék

#### 10.3. Általános

[MARX] Marx, György, Gyorsuló idő, Typotex, 2005.

#### 10.4. C

[KERNIGHANRITCHIE] Kernighan, Brian W. és Ritchie, Dennis M., A C programozási nyelv, Bp., Műszaki, 1993.

#### 10.5. C++

[BMECPP] Benedek, Zoltán és Levendovszky, Tihamér, *Szoftverfejlesztés C++ nyelven*, Bp., Szak Kiadó, 2013.

#### 10.6. Lisp

[METAMATH] Chaitin, Gregory, *META MATH! The Quest for Omega*, http://arxiv.org/PS\_cache/math/pdf/0404/0404335v7.pdf , 2004.

Köszönet illeti a NEMESPOR, https://groups.google.com/forum/#!forum/nemespor, az UDPROG tanulószoba, https://www.facebook.com/groups/udprog, a DEAC-Hackers előszoba, https://www.facebook.com/groups/DEACHackers (illetve egyéb alkalmi szerveződésű szakmai csoportok) tagjait inspiráló érdeklődésükért és hasznos észrevételeikért.

Ezen túl kiemelt köszönet illeti az említett UDPROG közösséget, mely a Debreceni Egyetem reguláris programozás oktatása tartalmi szervezését támogatja. Sok példa eleve ebben a közösségben született, vagy itt került említésre és adott esetekben szerepet kapott, mint oktatási példa.