

PANNON EGYETEM
MŰSZAKI INFORMATIKAI KAR



PANNON EXPEDÍCIÓ

PROGRAMOZÁSI VERSENY
ÁLTALÁNOS ISKOLÁSOKNAK



<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>

SZÉCHENYI 2020



MAGYARORSZÁG
KORMÁNYA

Európai Unió
Európai Szociális
Alap



BEFEKTETÉS A JÖVŐBE

A kiadvány, a rendezvény és a verseny az **EFOP-3.4.4-16-2017-00002** azonosítószámmal ellátott

"A felsőoktatásba való bekerülést elősegítő készségfejlesztő és kommunikációs programok megvalósítása, valamint az MTMI szakok népszerűsítése a Pannon Egyetemen"

elnevezésű projekt keretében valósulhatott meg.

Jelen kiadvány elérése: <https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu/images/PExFuzet.pdf>

A füzetet A/5 méretű (kicsinyített) nyomtatásra terveztük.

A Pannon Expedíció
(PExpedíció)
verseny
2019.

Feladatok és megoldások

dr. Szalkai István
szalkai@almos.uni-pannon.hu

2019. április 27.

Bevezetés

Üdvözlünk

a csillagközi Pannon Expedíció (PEpedíció) irányítóközpontjában! El kell juttatnunk egy űrhajót a 100 évvel ezelőtt (2020-ban) elindult telepések utódainak felkeresésére!

Ráadásul a 8 fordulós verseny végén értékes nyereményekkel gazdagodhatnak a résztvevők!

A legelső feladat 2019. január 1-jén kedden, 18:00:00 órakor, a többi feladat kéthetente, minden második hétfőn 18:00:00 órakor jelenik meg a verseny honlapján:

<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu/>

Egészen az utolsó forduló megkezdéséig lehetőség van a versenybe bekapcsolódnod!

A harmadik és a hatodik feladat után lehetőség lesz a feladatok próba feltöltésére: visszajelzést kapsz megoldásaid helyességéről. Minden segédeszközt (felnötteket is) szabadon használhatsz!

A 8. feladat megjelenése után, április 08., 18:00:00 -tól mind a nyolc feladat helyes megoldását ismét fel kell töltened, és a leggyorsabbak kapnak meghívást a Döntőbe, ahol már csak egy-két feladatot kell önállóan megoldanod, és már Tied is lehet a Fődíj!

Segítségére lehetnek a tavalyi PEnigma verseny feladatai és megoldásai: PEnigma füzet: <https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu/images/PEnigmaFuzet.pdf>

A feladatokat **Süle Péternek** és **Szalkai Istvánnak** köszönhetjük!

Veszprém, 2019. április 27.

Pannon Egyetem, **Műszaki Informatikai Kar**, Matematika Tanszék

1. FELADAT: PRÓBAREPÜLÉS

Legelőször is be kell gyakorolnunk az űrhajó irányítását, térbeli helyzetének kiszámítását.

Ülj le egy nagy (torna- vagy képzeletbeli-) terem sarkába úgy, hogy jobb lábad a jobboldali-, míg bal lábad a bal oldali fal mellett legyen vízszintesen a földön, törzsed függőlegesen felfelé álljon a két fal találkozásánál. Vegyél öledbe (vagyis pontosan a terem sarkába) egy papírepülőt, amelynek orra nézzen a **jobb** lábfejed irányába vízszintesen (a parkettán), és irányítsd az alábbi parancsok szerint:

Előre (E) = előre 1 dm, amerre éppen a repülő orra áll,
Jobbra (J) = a gép jobbra fordul 90° -ot (a saját orra iránya szerinti jobbra!),
Balra (B) = a gép balra fordul 90° -ot (a saját orra iránya szerinti balra!),
Felfelé (F) = a gép "felfelé" fordul 90° -ot (a saját orra iránya szerinti "felfelé"!),
Lefelé (L) = a gép "lefelé" fordul 90° -ot (a saját orra iránya szerinti "lefelé"!),

A J,B,F,L "forduló" parancsoknál a gép térbeli helyzete nem változik, csak iránya, az E parancsnál halad a gép, de iránya nem változik.

Vigyázz: Például két "felfelé" (F,F) parancs után a gép (és benne a pilóta) fejjel lefelé repül visszafelé irányban!, és ekkor a gépet felülről nézve a mi jobb- és bal kezünk éppen ellentétes a pilóta jobb és bal kezével, márpedig a J és B parancsok mindig a pilóta kezeinek irányára vonatkoznak!

Másik példa: ha a gép vízszintesen (szokásos módon) repült, akkor az F,J vagy F,B parancsok után ismét vízszintes irányban fog repülni, de szárnyai (szárnysíkjai) függőlegesen fognak állni!
Tehát mindig képzelj bele magad a gépben ülő pilóta helyzetébe!

Indulás: A legelső E parancs hatására a gép vízszintesen indul a jobboldali lábad irányába a fal mellett a parkettán, felemelkedni csak a legelső F,E parancsok után fog 1 dm-re a parkettától, és ezek a parancsok után a gép (és a pilóta) orra felfelé áll. A következő L parancs után fog ismét "normálisan" repülni.

Program:

```
For i=1 to 2 E ;  
B ;  
For i=1 to 6 E ;  
J,F,E,L ;  
For i=1 to 3 E ;  
F ;  
For i=1 to 7 E ;  
L,B ;  
For i=1 to 4 E ;  
F,F,E,F,F,J ;  
For i=1 to 5 E ;  
F,J.
```

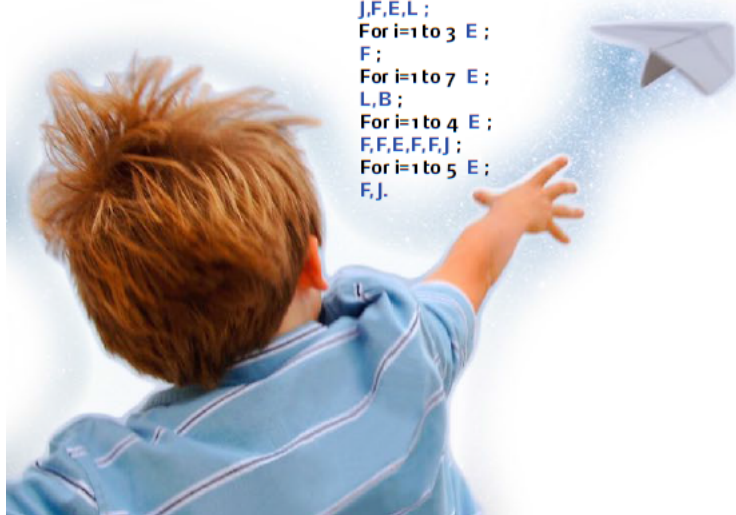
A kérdés: Hol van a program végrehajtása után a repülőgép?

Beküldendő a hat számjegyből álló kód: **bbjjcc**, ahol **bb** és **jj** a repülőgépnek a bal- illetve a jobboldali faltól való távolsága, **cc** pedig a parketta feletti magassága dm-ben. Amennyiben valamelyik érték 10-nél kisebb, akkor az első számjegye 0.

Segítség:

A program minden ciklusa és sora után írjuk fel, hogy a gép éppen **hol** tartózkodik: $[x,y,z]$ (dm), orra merre áll: (u,v,w) , és a pilóta "lába->fej" vektor merre áll: $\langle a,b,c \rangle$.

Mindegyik esetben a három koordináta sorrendje: jobb lábam irányában, bal lábam irányában, felfelé.



<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>

SZÉCHENYI 2020



Európai Unió
Európai Szociális
Alap



BEFETÉSTÉS A JÖVŐBE

Az 1. feladat megoldási ötlete

A program minden ciklusa és sora után írjuk fel, hogy a gép éppen **hol** tartózkodik: $[x, y, z]$ (dm), **orra** merre áll: (u, v, w) , és a pilóta "lába->feje" vektor merre áll: $\langle a, b, c \rangle$.

Mindegyik esetben a három koordináta sorrendje: jobb lábam irányában, bal lábam irányában, felfelé.

	HOL	MERRE	FEJE	.
Indulás:	[0, 0, 0],	(1, 0, 0),	< 0, 0, 1>	,
Program:				
For i=1 to 2	E;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	B;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
For i=1 to 6	E;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	J,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	F,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	E,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	L;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
For i=1 to 3	E;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	F;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
For i=1 to 7	E;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	L,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	B;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
For i=1 to 4	E;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	F,F,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	E,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	F,F,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	J;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
For i=1 to 5	E;	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	F,	[, ,],	(, ,),	< , , > ,
	J.	[, ,],	(, ,),	< , , > .

A kitöltött táblázat és a végeredmény a túloldalon van.

Az 1. feladat megoldása

A program minden ciklusa és sora után írjuk fel, hogy a gép éppen **hol** tartózkodik: $[x, y, z]$ (dm), **orra** merre áll: (u, v, w) , és a pilóta "lába->feje" vektor merre áll: $\langle a, b, c \rangle$.

Mindegyik esetben a három koordináta sorrendje: jobb lábam irányában, bal lábam irányában, felfelé.

Pirossal jelöltük, ami változott az előző sorhoz képest.

	<u>HOL</u>	<u>MERRE</u>	<u>FEJE</u>	.
Indulás:	[0, 0, 0],	(1, 0, 0),	< 0, 0, 1>	,
Program:				
For i=1 to 2	E ;	[2 , 0, 0],	(1, 0, 0),	< 0, 0, 1> ,
	B ;	[2, 0, 0],	(0 , 1 , 0),	< 0, 0, 1> ,
For i=1 to 6	E ;	[2, 6 , 0],	(0, 1, 0),	< 0, 0, 1> ,
	J ,	[2, 6 , 0],	(1 , 0 , 0),	< 0, 0, 1> ,
	F ,	[2, 6 , 0],	(0 , 0, 1),	< -1 , 0, 0 > ,
	E ,	[2, 6 , 1],	(0, 0, 1),	< -1 , 0, 0> ,
	L ;	[2, 6 , 1],	(1 , 0, 0),	< 0 , 0, 1 > ,
For i=1 to 3	E ;	[5 , 6 , 1],	(1, 0, 0),	< 0, 0, 1> ,
	F ;	[5, 6 , 1],	(0, 0, 1),	< -1 , 0, 0 > ,
For i=1 to 7	E ;	[5, 6 , 8],	(0, 0, 1),	< -1 , 0, 0> ,
	L ,	[5, 6 , 8],	(1 , 0, 0),	< 0 , 0, 1 > ,
	B ;	[5, 6 , 8],	(0 , 1 , 0),	< 0, 0, 1> ,
For i=1 to 4	E ;	[5, 10 , 8],	(0, 1, 0),	< 0, 0, 1> ,
	F, F ,	[5, 10 , 8],	(0, -1 , 0),	< 0, 0, -1 > ,
	E ,	[5, 9 , 8],	(0, -1 , 0),	< 0, 0, -1 > ,
	F, F ,	[5, 9 , 8],	(0, 1 , 0),	< 0, 0, 1 > ,
	J ;	[5, 9 , 8],	(1 , 0 , 0),	< 0, 0, 1> ,
For i=1 to 5	E ;	[10 , 9 , 8],	(1, 0, 0),	< 0, 0, 1> ,
	F ,	[10 , 9 , 8],	(0 , 0, 1),	< -1 , 0, 0 > ,
	J .	[10 , 9 , 8],	(0, -1 , 0),	< -1 , 0, 0> .
Tehát a végső pozíció:	[10 , 9 , 8],	(0, -1 , 0),	< -1 , 0, 0> .	

A beküldendő kód: **100908**

2. FELADAT: ÚTBAIGAZÍTÁS

Történetünk szereplői megkezdtek több hónapos izgalmas és megpróbáltatásokban gazdag csillagközi útjukat, hogy megtalálják a másik naprendszerbe költözött űsők bolygóját. Útjuk nem kezdődik zökkenőmentesen, most éppen egy kozmikus viharba keverednek, melynek következtében a mágneses erők hatására megzavarodik az űrhajó kommunikációs és navigációs rendszere, így vakon, gépek segítségével kell folytatni útjukat. Az űrhajó matematikusainak annyit sikerült kideríteniük, hogy a navigációs rendszeren megjelent üzenet egy a Cézár- illetve Vigenère dekódoláshoz hasonló módszerrel megfejthető. Segítsünk szereplőinknek a navigációs rendszer megjavításában és a pontos útirány meghatározásában. A megfejtés megoldása megadja számukra azt a plusz információt, mely alapján tovább folytathatják útjukat és kutatásukat az elveszett civilizáció után.

A szükséges adatokat Cézár kódolással titkosították, a 35 betűs (teljes ékezetes) magyar ABC-t használták, a 36. karakter a szóköz (). Kis- és nagybetű között nincs különbség, további írásjelek nincsenek. Azonban mindegyik betűt más távolságra toltak el (Vigenère kódoláshoz hasonlóan): az első betűt 1, a második betűt 2, és így tovább, az n-edik betűt (vagy szóközt) n betűvel tolták el.

Például a „Málna ízű fagyí” mondat kódja „Ncoőeeóébhójpít”.

Feladat: Fejtsük vissza a kapott kódot és hajtsuk végre a pályakorrekciót:

ÁáÓdkípqiuíÖóüsanggpápvejvoéeűfk_aqa



Beküldendő kód: A visszafejtett magyar nyelvű kód, a szokásos magyar helyesírással (első betű nagy, _ helyett szóközők, végén pont).

<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>



SZÉCHENYI 2020

Európai Unió
Európai Szociális
Alap



BEFEKTETÉS A JÖVŐBE

A 2. feladat megoldása

Mind kódoláskor mind dekódoláskor (a feladat megoldásakor) sok betűnek sokszor kell különböző *eltoltjait* kitalálnunk. A betűk eltolását megkönnyíti, ha két **kartonpapír csikra** számológép ("logarléc") módjára felírjuk az abc-t, ügyelve arra, hogy a betűk közötti távolság mindig ugyanannyi legyen (például mindegyik betű egy-egy négyzetrácsba essen), majd a két csíkot egymás alá téve jobbra-balra eltoljuk a megfelelő betűközzel, és máris leolvashatjuk a betűk eltolt értékeit. Az alábbi ábrán **h=10** betűvel toltuk el az alsó abc -t (az alsó szóköz " _ " a felső **h** alatt van), tehát például a **v** betű 10 -dik eltoltja **d** :

```
_aábcdeéfgghiijklmnoóööpqrstuúüúvwxyz_aábcdeéfgghiijklmnoóööp...
<=  _aábcdeéfgghiijklmnoóööpqrstuúüúvwxyz =>
```

Ha nincs kéznél papír és olló, akkor bármely szövegszerkesztőbe gépeljük be az abc -t két sorban, de monospaced (**egyenlő közű**) betűtípussal, mint például CourierNew vagy Lucida Console, hiszen eltoláskor lényeges, hogy a betűk szélességei *ugyanakkorák* legyenek! Az alsó sort a Space vagy Del gombokkal tologathatjuk jobbra-balra.

A felső sorba érdemes az abc -t kétszer leírunk egymás után, ugyanis sokszor előfordul, hogy vagy az eltolás túl sok vagy az eltolni kívánt betű (**v**) az abc végén helyezkedik el, ami miatt a betű eltolt értéke (**d**) "kilóg" a fenti abc alól. Nyilván, ha az eltolás mértéke több, mint 35, mondjuk 83, akkor a 83 -ból kivonjuk néhányszor a 35 -öt, példánkban $83-2*35=13$, és a betűket (alsó sor) csak 13 -al toljuk el.

Ha *visszafelé* akarjuk tologatni a betűket, akkor érdemes a felső sor második szóközétől " _ " balra tolni az alsó sort, például az alábbi ábrán 6 betűvel toltuk *visszafelé* az alsó sort, ami szerint például az **ö** betű *visszafelé* eltoltja **k** :

```
_aábcdeéfgghiijklmnoóööpqrstuúüúvwxyz_aábcdeéfgghiijklmnoóööp...
<=  _aábcdeéfgghiijklmnoóööpqrstuúüúv
```

Tehát a feladat megoldása:

A kód betűit egyesével kell *visszafelé* eltolnunk: az első betűt 1-el, a második betűt 2-vel, stb. A megfejtés:

A Magellán Felhő után fordulj jobbra.

Megjegyzés: A *Nagy Magellán felhő* fényes objektum, de csak a déli égbolton látható, az Aranyhal (Dorado) és a Táblahegy (Mensa) csillagképek határán, távolsága tőlünk nagyjából ötven kiloparszek (163 000 fényév) távolságban, vagyis űrhajósaink "még jó előre" megkapták az útbaigazítást. A *Kis Magellán felhő* halványabb, tőle nyugati irányban 20 foknyira található a Tukan csillagképben, egy 3°-os homályos, világos foltként jelenik meg az éjszakai égen, hasonlóan néz ki, mint a Tejút egy kis darabja. Mindkettő törpegalaxis, amely Tejútrendszerünk körül kering, több százmillió csillagot tartalmaz. Mindkettőt *Ferdinand Magellan* portugál felfedezőről nevezték el, aki megfigyelte őket Föld körüli útja során 1519 -ben, de a Nagy Magellán felhőt már 964 -ben 'Abd Al-Rahman Al Sufi' is megemlítette Állócsillagok könyve című művében. https://hu.wikipedia.org/wiki/Nagy_Magellán-felhő , https://hu.wikipedia.org/wiki/Kis_Magellán-felhő .

Érdemes még elolvasni a PEnigma verseny 1. és 2. feladatához írt megjegyzéseket is (6-11., 39. és 45-49. oldalak): <https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu/images/PEnigmaFuzet.pdf>

3. FELADAT: TÁVOLSÁG MEGHATÁROZÁSA

Történetünk szereplői a csillagközi utazás megkezdése előtt szeretnék kiszámolni, hogy az előzetes információik alapján mekkora utat kell megtenniük a következő években, hogy megtalálják az eltűnt civilizáció nyomait. Mivel előre nem tudhatják, hogy milyen veszélyekkel és megpróbáltatásokkal kell szembenézniük az utazásuk során, így csak megközelítő érték kiszámítására tesznek kísérletet. A számítógép az adatokat „fordított lengyel jelöléssel” (RPL) tárolja és technikai okok miatt így adja át a parancsnoknak:

3; x; 4; -; *; 5; x; *; 2; +; 3; *; +; 6; 2; x; *; -; 2; *; -; 2; x; *; 1; +; 2; 4; 3; /; 2; x; *; *; +; 2; -8; 6; x; *; 2; /; +; *; -; > .

A biztonság miatt kézzel kell ellenőrizni a számítást! Oldd meg az egyenlőtlenséget, ami az út hosszát fényévben adja meg. Kerekítsd felfelé egy egész számra, számold át billió kilométerre, és az eredményt kerekítsd ismét egész (billió) kilométerre.

Beküldendő kód: **a távolság billió kilométerre kerekített értéke** (a végén a 12 nulla nélkül).

Segítség: Az RPL feldolgozásakor a számítógép az adatokat (pontosvesszőkkel) elválasztva kapja, balról jobbra egyesével olvassa be és dolgozza fel.

Ha a soron következő adat egy szám vagy betű (változó), akkor ezt beteszi a (verem-) memória soron következő rekeszébe, balról jobbra. Ekkor a foglalt memóriarekeszek száma eggyel nő.

Ha a következő adat egy műveleti jel vagy az egyenlőtlenség jele, akkor a gép a két utolsó (foglalt) memóriarekesz tartalmát kiolvassa és törli, a műveleti vagy egyenlőtlenség jelet a két, most kivett tartalom közé teszi, és a kapott jelsorozatot a legelső, még üres rekeszbe teszi vissza (tehát a foglalt memóriarekeszek száma eggyel csökken).

VIGYÁZAT: lehetséges, hogy mielőtt a műveleti jelet a két tartalom közé tesszük, a két tartalmat zárójelekbe kell tennünk, hogy matematikailag helyes kifejezést kapjunk!

Alább a feladat **megoldásának elejét** látjuk (a memóriarekeszeket a | jellel választjuk el):

INPUT (pontosvesszőkkel elválasztva)	MEMÓRIAREKESZEK (jobbaldalon az utoljára feltöltött)
3; x; 4	3 x 4
-	3 x - 4
*	3*(x-4)
5; x	3*(x-4) 5 x
*	3*(x-4) 5*x
2	3*(x-4) 5*x 2
+	3*(x-4) 5*x+2
3	3*(x-4) 5*x+2 3
*	3*(x-4) (5*x+2)*3
+	3*(x-4)+(5*x+2)*3
6; 2; x	3*(x-4)+(5*x+2)*3 6 2 x
*	3*(x-4)+(5*x+2)*3 6 2*x
-	3*(x-4)+(5*x+2)*3 6 - 2*x
2	3*(x-4)+(5*x+2)*3 6 - 2*x 2
*	3*(x-4)+(5*x+2)*3 (6 - 2*x)*2

(folytatd ...)

A 3. feladat megoldásának folytatása

A megoldás folytatása:						
input	1. rekesz	2. rekesz	3. rekesz	4.rekesz	5.rekesz	6.r.
-	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$					
2 ; x ;	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	2	x			
*	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x$				
1	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x$	1			
+	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x+1$				
24 ; 3 ;	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x+1$	24	3		
/	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x+1$	$24/3$			
2 ; x ;	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x+1$	$24/3$	2	x	
*	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x+1$	$24/3$	$2*x$		
*	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$2*x+1$	$(24/3)*2*x$			
+	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x$				
2 ; -8 ; 6 ; x ;	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x$	2	-8	6	x
*	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x$	2	-8	$6*x$	
2	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x$	2	-8	$6*x$	2
/	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x$	2	-8	$6*x/2$	
+	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x$	2	-8	$6*x/2$	
*	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x$	$2*(-8+6*x/2)$			
-	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x-2*(-8+6*x/2)$				
1. rekesz						
>	$3*(x-4)+(5*x+2)*3-(6-2*x)^2$	$(2*x+1)+(24/3)*2*x-2*(-8+6*x/2)$				

Tehát a megoldandó egyenlőtlenség:

$$3(x-4) + 3(5x+2) - 2(6-2*x) > (2x+1) + (24/3)\cdot 2x - 2(-8+6\cdot x/2)$$

aminek a megoldása: $x > 3,5$, vagyis 4 fényév távolságot kell megtenniük az űrhajóval. Mivel 1 fényév = 9,4607 billió km, ezért 4 fényév = 37,8428 billió km, vagyis körülbelül **38 billió km** utat kell megtenniük az űrhajóval.

Megjegyzések: i) Hozzánk a legközelebbi csillag (a Nap után) a **Proxima Centauri** (latinul proxima: legközelebbi) egy vörös törpe a Kentaur (Centauri) csillagképben, a Földtől 4,24 fényév ($\approx 4 \cdot 10^{13}$ km) távolságra, 1915-ben fedezték fel.

https://hu.wikipedia.org/wiki/Proxima_Centauri

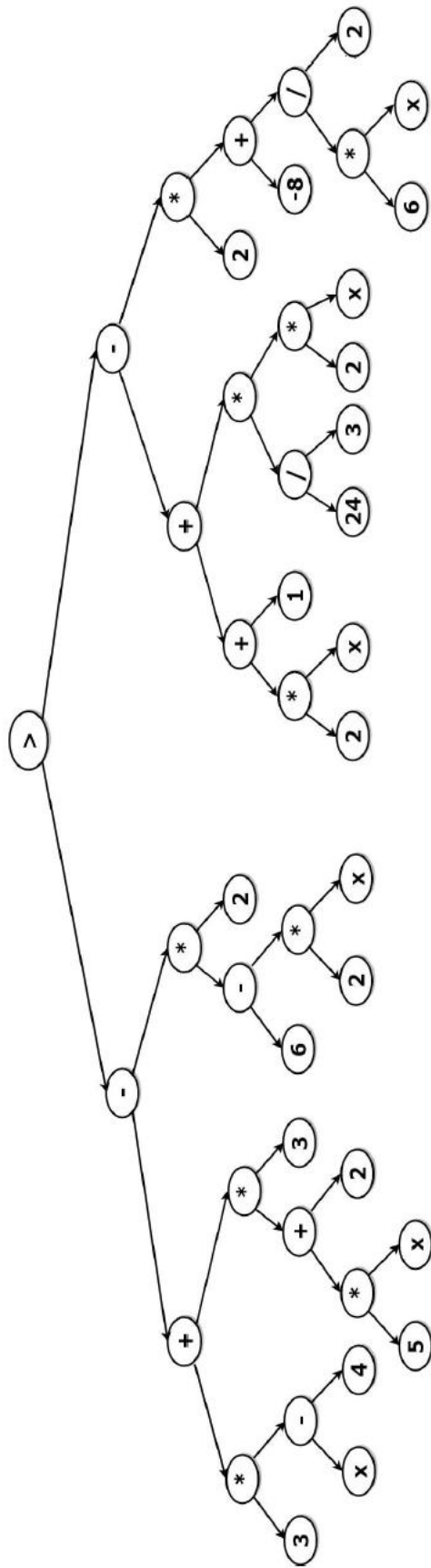
ii) A feladat szövege elég részletesen leírja a *Fordított Lengyel Logika / Jelölés* (Reversed Polish Logics/Notation, RPL/RPN) megfejtését, azaz jelentését. Ez a számítógépek működésének lényeges része: a műveletek és kifejezések (képletek) tömör tárolása és gyors végrehajtása (kiszámítása) múlik rajta.

Az eredeti (nem fordított) *prefix* jelölési forma a lengyel logika tudósa, **Jan Łukasiewicz** után kapta a nevét, aki 1920-ban kimutatta ennek a módszernek az előnyeit. A tudós származása után módszerét lengyel jelölésnek (Polish notation) kezdték el nevezni. Munkásságát később, 1954-ben Burks, Warren, és Wright, tőlük függetlenül Bauer és Dijkstra az 1960-as évek elején felhasználta a korabeli számítógépek memóriafelhasználásának csökkentésére (akkor még nem voltak gigabájtok). Az eredeti lengyel jelöléssel szemben a fordított (*postfix*) jelölést az ausztrál Hamblin vezette be, amit *fordított lengyel jelölés*nek nevezett el az 1950-es évek közepén, elismerve Łukasiewicz munkásságát. A látszólag aprócska változtatásnak (pre- vagy postfix) óriási jelentősége van a számítógépek működése szempontjából.

https://hu.wikipedia.org/wiki/Fordított_lengyel_jelölés

https://hu.wikipedia.org/wiki/Jan_Lukasiewicz

iii) Az előző oldalon ismertetett megoldás ugyan érthető, de fáradságos. Az RPN kifejezést azonban *hátról visszafelé olvasva* sokkal könnyebben megérthetjük az eredeti kifejezés szerkezetét és felírhatjuk szokásos formában. Ezt láthatjuk a következő oldalon.



4. FELADAT: A GOMB

A vészjelző automatika működésbe hozta a piros „Memóriakeverés” feliratú gombot! Szerencsére a számítógép memóriájának minden tartalma megőrződött, csak más-hová került. Mivel ezt a számítógép részletesen kiírta a monitorra, a másodkapitány azonnal felírta egy papírra:

„ Az 1.memória tartalma a 2.-ba került,
a 2.memória tartalma az 5.-be került,
a 3.memória tartalma az 1.-be került,
a 4.memória tartalma a 3.-ba került,

... ”
az alábbi táblázatba rendezve:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
2	5	1	3	10	11	7	12	14	4	16	9	17	18	8	19	13	20	6	15

A másodkapitány tudja, hogy (ha semelyik másik gombot nem nyomja meg) a „Memóriakeverés” gomb mindig ugyanúgy rendezgeti a memóriák tartalmait, akár-hányszor is megnyomhatja. Tehát, mielőtt az űrhajó eltévedne, vissza tudja állítani a számítógép memóriáját az eredeti állapotba!

Még hányszor kell a gombot megnyomni ahhoz, hogy a memória mindegyik rekeszében az eredeti tartalom legyen?



Beküldendő: a legkisebb megfelelő egész szám!

(Vigyázat: a gombot az automatika egyszer már megnyomta, ezt már nem kell számolni!)

<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>

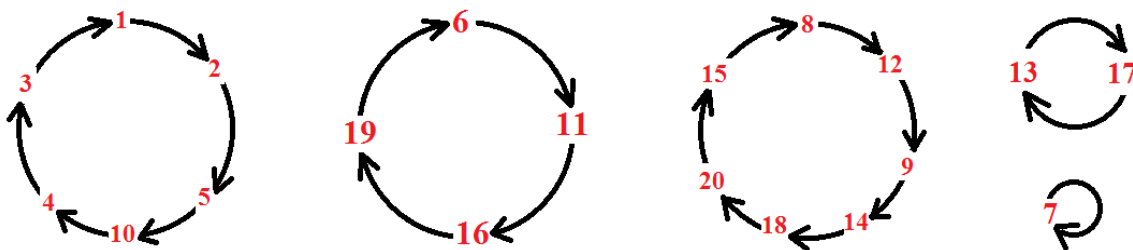


A 4. feladat megoldása

Természetesen egy nagy papírra felrajzoljuk a 20 memória (helyét), 20 kis zsetonra felírjuk 1-20 -ig a számokat, és a táblázatnak megfelelően elkezdjük tologatni.

Ha mind a 20 tartalmat egyszerre tologatjuk, akkor csak belefáradunk a játékba. Ezért először csak azt figyeljük meg, hogy például az 1. memória tartalma merrefelé vándorol (a táblázat szerint): $1 \rightarrow 2 \rightarrow 5 \rightarrow 10 \rightarrow 4 \rightarrow 3 \rightarrow 1 \rightarrow 2 \rightarrow \dots$. Vagyis pontosan 6 lépés után visszaér, majd ismét ugyanezen a *pályán* megy tovább. A táblázat alapján ellenőrizhetjük: ez azt is jelenti, hogy az 1., 2., 5., 10., 4., és 3. memóriák tartalmai is ezen a körön mozognak, és mind-egyikük pontosan *hat* gombnyomásonként jut vissza eredeti helyére, vagyis 6, 12, 18, 24, ... gombnyomás után.

A többi memóriarekesz pályáit is hasonlóan deríthetjük ki, amit az alábbi ábrán szemléltethetünk:



Ez azt jelenti, hogy 6 gombnyomásonként az első körben érintett memóriák, 4 gombnyomásonként a második körben, 7 gombnyomásonként a harmadik, 2 gombnyomásonként a negyedik körben érintett memóriák kerülnek vissza eredeti helyükre, a hetes memória tartalma szerencsére mindvégig a helyén marad. Tehát azt a legkisebb számot kell megkeresnünk, amelyben a 6,4,7,2 számok mindegyike maradék nélkül megtalálható, ez pedig *legkisebb közös többszörösük*. Mivel pedig $lkk(6,4,7,2) = 3 \cdot 4 \cdot 7 = 84$ és a gombot egyszer már megnyomta az automatika, ezért a Kapitánynak már csak **83** -szor kell azt megnyomnia.

Megjegyzések: i) Egy gombnyomás nyilvánvalóan a memóriatartalmak egy cserélgetése, azaz *permutációja*. A feladat megoldása a fenti ábrán alapul, amiben ezt a permutációt felbontottuk a memóriatartalmak vándorlásainak *pályáira*, amik láthatóan *diszjunkt ciklikus* permutációk (röviden ciklusok).

ii) A számítógép működése során az adatok a memóriában valóban hasonlóan, csak sajnos nem ilyen szabályosan mozognak.

iii) Ha gyerekek labdáznak, és mindegyik *csak* a „barátjának”, azaz előírás szerinti társának dobja tovább a kezébe került (akármelyik) labdát, akkor szintén felbonthatjuk a társaságot az ábra szerint „klikkekre”.

Lásd még a Döntő 1. feladatát is.

5. FELADAT: KÉRDEZZ-FELELEK

Elromlott a távolságmérő szoftvere: bármely beírt számra csak "a távolság ennél nagyobb-egyenlő?" kérdésre ad igen/nem választ. Előzetes becsléseink alapján tudjuk, hogy a következő célpont távolsága 1 és 9 billió km között van. A másodkapitány tudja, hogy a legpontosabb becslést a "felezéses" módszerrel fogja elérni: a pillanatnyilag (eddig) kiszámolt lehetséges távolság alsó és felső becslésének átlagát (számtani közepét) fogja megkérdezni a távolságmérő egységtől.

Tehát legelső kérdése az "5-nél nagyobb?" lesz. Ha erre a kérdésre az "igen" választ kapja, akkor a keresett távolság 5 és 9 közé esik, és a másodkapitány következő kérdése "7-nél nagyobb?" lesz. Ha erre a kérdésre a "nem" választ kapja, akkor a távolságról már azt tudjuk, hogy 5 és 7 közé esik, és a harmadik kérdésünk "6-nál nagyobb?" lesz.

A másodkapitány kérdéseire (a fenti hármat is beleértve) a következő válaszokat kapta:

igen, nem, nem, igen, nem, igen, igen, nem, igen, nem, nem, nem.

Ez esetben a távolságra milyen becslése (minimum és maximum) lesz a másodkapitánynak?

Beküldendő kód: **A távolság alsó- és felső becslése billió km-ben:**

három-három tizedesjegyre kerekítve, tizedespontokkal, pontosvesszővel elválasztva a következő alakban (összesen 11 karakter):



e.ttt;e.ttt

Vigyázz: számoláskor legalább 6 (hat) tizedesjegyre pontosan számolj, és csak a legvégén kerekíts három tizedesjegyre!

<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>



SZÉCHENYI 2020

Európai Unió
Európai Szociális
Alap



BEFEKTETÉS A JÖVŐBE

Az 5. feladat megoldása

A távolságot t -vel jelöljük. Készítsünk táblázatot:

0) Kezdet: $1 \leq t \leq 9$.

Kérdések	válaszok	következtetések:
1) " 5 $\leq t$ " ?	igen \Rightarrow	5 $\leq t \leq 9$,
2) " 7 $\leq t$ " ?	nem \Rightarrow	5 $\leq t \leq 7$,
3) " 6 $\leq t$ " ?	nem \Rightarrow	5 $\leq t \leq 6$,
4) " 5.5 $\leq t$ " ?	igen \Rightarrow	5.5 $\leq t \leq 6$,
5) " 5.75 $\leq t$ " ?	nem \Rightarrow	5.5 $\leq t \leq 5.750$,
6) " 5.625 $\leq t$ " ?	igen \Rightarrow	5.625 $\leq t \leq 5.750$,
7) " 5.687.5 $\leq t$ " ?	igen \Rightarrow	5.6875 $\leq t \leq 5.750$,
8) " 5.71875 $\leq t$ " ?	nem \Rightarrow	5.6875 $\leq t \leq 5.71875$,
9) " 5.703125 $\leq t$ " ?	igen \Rightarrow	5.703125 $\leq t \leq 5.71875$,
10) " 5.7109375 $\leq t$ " ?	nem \Rightarrow	5.703125 $\leq t \leq 5.7109375$,
11) " 5.70703125 $\leq t$ " ?	nem \Rightarrow	5.703125 $\leq t \leq 5.70703125$,
12) " 5.705078125 $\leq t$ " ?	nem \Rightarrow	5.703125 $\leq t \leq 5.705078125$.

Tehát a feltöltendő kód: " 5.703;5.705 "

Megjegyzés: Az "intervallum-felezéses" módszer valóban *nagyon gyors, egyszerű és általános* megoldási módszer, bármilyen $f(x)=0$ egyenlet nagy pontosságú, közelítő megoldására, ahol $f(x)$ bármilyen folytonos függvény. n lépés után az ismeretlen x^* gyök olyan két határ, a_n és b_n közé szorítható, vagyis $a_n \leq x^* \leq b_n$, amelyekre távolsága $b_n - a_n \leq (b-a)/2^n$, vagyis a közelítés hibája $\varepsilon \leq (b-a)/2^n$, ahol $[a,b]$ a kezdő intervallum. Tehát kb. 3 lépésenként (pontosabban 3.01 lépésenként) van egy újabb pontos tizedesjegyünk (mert $2^{3.01} \approx 10$).

A kitűzött feladatban $n = 12$ lépés után a kapott (utolsó) intervallum középpontja (felezőpontja):

$$\begin{aligned}
 x_{n+1} &= 1 + 4 * (1 + \sum_i (-1)^{\text{válasz}} \cdot 1/2^i) = 1 + \\
 &+ 4 * (1 + (1/2) - (1/4) - (1/8) + (1/16) - (1/32) + (1/64) + (1/128) - (1/256) + (1/512) - (1/1024) - (1/2048) - \\
 &(1/4096)) = \\
 &= \underline{5.7041015625},
 \end{aligned}$$

az utolsó intervallum átmérője (hossza) $r_{n+1} = 4000/2^n = 4000/4096 = 0.9765625$,

tehát az utolsó intervallum végpontjai (minimum, maximum):

$$\min = x_{n+1} - r_{n+1} = 5704.1015625 - 0.9765625 = 5703.125$$

$$\max = x_{n+1} + r_{n+1} = 5704.1015625 + 0.9765625 = 5705.078125.$$

6. FELADAT: REJTVÉNY

A csillagközi térben a hosszú, eseménytelen száguldás alatt az utasok „számítógépes” rejtvényekkel szórakoztatják egymást. Egy hosszú „kockás” papírra („szalagra”) ceruzával felírták a rejtjelezett szöveget, minden betűt egy-egy négyzetbe, például: **WIHIKRIPAI**, a szó előtt és után sok üres négyzet van. A betűket egyesével kell törölni és újraírni, a következő szabályok szerint. Az író-törő ceruzának öt „állapota” van: 0,1,2,3,4, induláskor a 0 állapotban van és a **W** betűre mutat, a 4 állapotban vége a játéknak, megáll a ceruza.

A ceruza mozgását és működését az alábbi 64 utasítás irányítja:

[01]:(0,A)->(1,Z,+1)	[17]:(1,A)->(1,A,+1)	[33]:(2,A)->(2,A,-1)	[49]:(3,A)->(1,S,+1)
[02]:(0,B)->(1,Z,+1)	[18]:(1,B)->(1,B,+1)	[34]:(2,B)->(3,B,+1)	[50]:(3,B)->(1,B,+1)
[03]:(0,E)->(1,Z,+1)	[19]:(1,E)->(1,E,+1)	[35]:(2,E)->(3,E,+1)	[51]:(3,E)->(1,E,+1)
[04]:(0,G)->(1,Z,+1)	[20]:(1,G)->(1,G,+1)	[36]:(2,G)->(3,G,+1)	[52]:(3,G)->(1,G,+1)
[05]:(0,H)->(1,Z,+1)	[21]:(1,H)->(1,H,+1)	[37]:(2,H)->(2,H,-1)	[53]:(3,H)->(1,T,+1)
[06]:(0,I)->(1,Z,+1)	[22]:(1,I)->(1,I,+1)	[38]:(2,I)->(2,I,-1)	[54]:(3,I)->(1,E,+1)
[07]:(0,K)->(1,Z,+1)	[23]:(1,K)->(1,K,+1)	[39]:(2,K)->(2,K,-1)	[55]:(3,K)->(1,L,+1)
[08]:(0,L)->(1,Z,+1)	[24]:(1,L)->(1,L,+1)	[40]:(2,L)->(3,L,+1)	[56]:(3,L)->(1,L,+1)
[09]:(0,P)->(1,Z,+1)	[25]:(1,P)->(1,P,+1)	[41]:(2,P)->(2,P,-1)	[57]:(3,P)->(1,U,+1)
[10]:(0,R)->(1,Z,+1)	[26]:(1,R)->(1,R,+1)	[42]:(2,R)->(2,R,-1)	[58]:(3,R)->(1,G,+1)
[11]:(0,S)->(1,Z,+1)	[27]:(1,S)->(1,S,+1)	[43]:(2,S)->(3,S,+1)	[59]:(3,S)->(1,S,+1)
[12]:(0,T)->(1,Z,+1)	[28]:(1,T)->(1,T,+1)	[44]:(2,T)->(3,T,+1)	[60]:(3,T)->(1,T,+1)
[13]:(0,U)->(1,Z,+1)	[29]:(1,U)->(1,U,+1)	[45]:(2,U)->(3,U,+1)	[61]:(3,U)->(1,U,+1)
[14]:(0,W)->(1,B,+1)	[30]:(1,W)->(1,W,+1)	[46]:(2,W)->(2,W,-1)	[62]:(3,W)->(1,B,+1)
[15]:(0,Z)->(1,Z,+1)	[31]:(1,Z)->(1,Z,+1)	[47]:(2,Z)->(2,Z,-1)	[63]:(3,Z)->(1,Z,+1)
[16]:(0,_)->(1,_,-0)	[32]:(1,_)->(2,_,-1)	[48]:(2,_)->(2,_,-1)	[64]:(3,_)->(4,_,-0)

ahol az [s]:(a,b)->(c,d,e) alakú utasítások jelentése a következő: „s” a sorszám, „a” a ceruza állapota, „b” betűre mutat, „c” állapotba fog „átbillenni”, „d” betűre fogja kicserélni „b”-t, és „e” -nek megfelelő irányba fog továbblépni: e= +1 esetén jobbra, e= -1 esetén balra egy betűt, e=0 esetén pedig semerre.

„_” az üres négyzet jele, „b”=„d” esetén a betű nem változik a négyzetben.

Tehát minden lépésben meg kell keresned, melyik utasítás mozgatja tovább a ceruzát!

Amikor a ceruza megáll, egy csillag neve lesz a papíron.

Beküldendő kód: a csillag neve, és melyik csillagképben található,

nagybetűkkel írva, pontosvesszővel elválasztva, a következő alakban: **c...c;k...k** ahol c...c a csillag neve és k...k a csillagkép neve.

Légy türelmes: A ceruza sokáig semmi érdekeset nem csinál, a megfejtés több, mint száz lépésig tart!
A ceruza állapotát egy dobókockával jelölheted (a 0 állapotban dugd el a kockát).

<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>

A 6. feladat megoldása

Megadjuk a (papír)szalag, a "fej" (ceruza) \wedge és a gép állapotát ()-ben, baloldalon pedig []-ben a végrehajtott utasítás sorszámát.

utasítás sorsz.	gép állapota	lépés sorsz.	Megj.		
	..._W [^] IHIKRIPAI_...			[33]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 33.lépés
	..._BIHIKRIPAI_... (0)			[41]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 34.lépés
[14]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	1.lépés	B<>W	[38]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 35.lépés
[22]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	2.lépés		[42]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 36.lépés
[21]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	3.lépés		[39]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 37.lépés
[22]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	4.lépés		[38]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 38.lépés
[23]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	5.lépés		[32]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 39.lépés
[26]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	6.lépés		[35]	..._BEHIKRIPAI_... (2) 40.lépés
[22]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	7.lépés		[53]	..._BETIKRIPAI_... (3) 41.lépés T<>H
[25]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	8.lépés		[22]	..._BETIKRIPAI_... (1) 42.lépés
[17]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	9.lépés		[23]	..._BETIKRIPAI_... (1) 43.lépés
[22]	..._BIHIKRIPAI_... (1)	10.lépés		[26]	..._BETIKRIPAI_... (1) 44.lépés
[32]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	11.lépés		[22]	..._BETIKRIPAI_... (1) 45.lépés
[38]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	12.lépés		[25]	..._BETIKRIPAI_... (1) 46.lépés
[33]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	13.lépés		[17]	..._BETIKRIPAI_... (1) 47.lépés
[41]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	14.lépés		[22]	..._BETIKRIPAI_... (1) 48.lépés
[38]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	15.lépés		[32]	..._BETIKRIPAI_... (2) 49.lépés
[42]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	16.lépés		[38]	..._BETIKRIPAI_... (2) 50.lépés
[39]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	17.lépés		[33]	..._BETIKRIPAI_... (2) 51.lépés
[38]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	18.lépés		[41]	..._BETIKRIPAI_... (2) 52.lépés
[37]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	19.lépés		[38]	..._BETIKRIPAI_... (2) 53.lépés
[38]	..._BIHIKRIPAI_... (2)	20.lépés		[42]	..._BETIKRIPAI_... (2) 54.lépés
[34]	..._BIHIKRIPAI_... (3)	21.lépés		[39]	..._BETIKRIPAI_... (2) 55.lépés
[54]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	22.lépés	E<>I	[38]	..._BETIKRIPAI_... (2) 56.lépés
[21]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	23.lépés		[44]	..._BETIKRIPAI_... (3) 57.lépés
[22]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	24.lépés		[54]	..._BETEKRIPAI_... (1) 58.lépés E<>I
[23]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	25.lépés		[23]	..._BETEKRIPAI_... (1) 59.lépés
[26]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	26.lépés		[26]	..._BETEKRIPAI_... (1) 60.lépés
[22]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	27.lépés		[22]	..._BETEKRIPAI_... (1) 61.lépés
[25]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	28.lépés		[25]	..._BETEKRIPAI_... (1) 62.lépés
[17]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	29.lépés		[17]	..._BETEKRIPAI_... (1) 63.lépés
[22]	..._BEHIKRIPAI_... (1)	30.lépés		[22]	..._BETEKRIPAI_... (1) 64.lépés
[32]	..._BEHIKRIPAI_... (2)	31.lépés		[32]	..._BETEKRIPAI_... (1) 65.lépés
[38]	..._BEHIKRIPAI_... (2)	32.lépés			

[38] ..._BETEKRI [^] PAI_...	(2)	66.lépés	[38] ..._BETELGI [^] PAI_...	(2)	95.lépés
[33] ..._BETEKRI [^] PAI_...	(2)	67.lépés	[36] ..._BETELGI [^] PAI_...	(3)	96.lépés
[41] ..._BETEKRI [^] PAI_...	(2)	68.lépés	[54] ..._BETELGE [^] PAI_...	(1)	97.lépés E<>I
[38] ..._BETEKRI [^] PAI_...	(2)	69.lépés	[25] ..._BETELGE [^] PAI_...	(1)	98.lépés
[42] ..._BETEKRI [^] PAI_...	(2)	70.lépés	[17] ..._BETELGE [^] PAI_...	(1)	99.lépés
[39] ..._BETEKRI [^] PAI_...	(2)	71.lépés	[22] ..._BETELGE [^] PAI_...	(1)	100.lépés
[35] ..._BETEKRI [^] PAI_...	(3)	72.lépés	[32] ..._BETELGE [^] PAI_...	(2)	101.lépés
[55] ..._BETELRI [^] PAI_...	(1)	73.lépés L<>K	[38] ..._BETELGE [^] PAI_...	(2)	102.lépés
[26] ..._BETELRI [^] PAI_...	(1)	74.lépés	[33] ..._BETELGE [^] PAI_...	(2)	103.lépés
[22] ..._BETELRI [^] PAI_...	(1)	75.lépés	[41] ..._BETELGE [^] PAI_...	(2)	104.lépés
[25] ..._BETELRI [^] PAI_...	(1)	76.lépés	[35] ..._BETELGE [^] PAI_...	(3)	105.lépés
[17] ..._BETELRI [^] PAI_...	(1)	77.lépés	[57] ..._BETELGEU [^] AI_...	(1)	106.lépés U<>P
[22] ..._BETELRI [^] PAI_...	(1)	78.lépés	[17] ..._BETELGEU [^] AI_...	(1)	107.lépés
[32] ..._BETELRI [^] PAI_...	(2)	79.lépés	[22] ..._BETELGEU [^] AI_...	(1)	108.lépés
[38] ..._BETELRI [^] PAI_...	(2)	80.lépés	[32] ..._BETELGEU [^] AI_...	(2)	109.lépés
[33] ..._BETELRI [^] PAI_...	(2)	81.lépés	[38] ..._BETELGEU [^] AI_...	(2)	110.lépés
[41] ..._BETELRI [^] PAI_...	(2)	82.lépés	[33] ..._BETELGEU [^] AI_...	(2)	111.lépés
[38] ..._BETELRI [^] PAI_...	(2)	83.lépés	[45] ..._BETELGEU [^] AI_...	(3)	112.lépés
[42] ..._BETELRI [^] PAI_...	(2)	84.lépés	[49] ..._BETELGEU [^] SI_...	(1)	113.lépés S<>A
[40] ..._BETELRI [^] PAI_...	(3)	85.lépés	[22] ..._BETELGEU [^] SI_...	(1)	114.lépés
[58] ..._BETELGI [^] PAI_...	(1)	86.lépés G<>R	[32] ..._BETELGEU [^] SI_...	(2)	115.lépés
[22] ..._BETELGI [^] PAI_...	(1)	87.lépés	[38] ..._BETELGEU [^] SI_...	(2)	116.lépés
[25] ..._BETELGI [^] PAI_...	(1)	88.lépés	[43] ..._BETELGEU [^] SI_...	(3)	117.lépés
[17] ..._BETELGI [^] PAI_...	(1)	89.lépés	[54] ..._BETELGEU [^] SE_...	(1)	118.lépés E<>I
[22] ..._BETELGI [^] PAI_...	(1)	90.lépés	[32] ..._BETELGEU [^] SE_...	(2)	119.lépés
[32] ..._BETELGI [^] PAI_...	(2)	91.lépés	[35] ..._BETELGEU [^] SE_...	(3)	120.lépés
[38] ..._BETELGI [^] PAI_...	(2)	92.lépés	[64] ..._BETELGEU [^] SE_...	(4)	121.lépés
[33] ..._BETELGI [^] PAI_...	(2)	93.lépés			stop
[41] ..._BETELGI [^] PAI_...	(2)	94.lépés			

tehát a válasz: BETELGEUSE az ORION csillagképben.

Megjegyzés: Sajnos a feladat eléggé hosszadalmasra és unalmasra sikerült, de egy csillagközi utazáson bőven van idő ilyesmire!

Bármennyire hihetetlen első hallásra: a fenti ceruza és radír (és a kockás papír) egy számítógépet, a *Turing-gépet* szimulálja, vagyis *minden* számítógépet (!), annak elve szerint működik. Hiszen mindegyik számítógép ír-olvas-töröl valahonnan (RAM, merevlemez, pendrive, stb.), lépteti az író-olvasó "fejét" ide-oda, és mindezt a számítógépben éppen akkor tárolt rengeteg adat, utasítás, program, feltétel (amiket röviden "állapotnak" nevezünk) hatására.

Nos, bár ezen feltételek rengetegen vannak, talán még senki sem sorolta fel őket, *de* fel lehetne sorolni 1-től M -ig (persze M nagyon nagy szám). Ez utóbbi volt Turing angol matematikus (1912-1954) ötlete: elég csak annyit tudnunk, hogy a számítógépnek valamilyen "belső" állapotai vannak, mondjuk q_1, \dots, q_M . A dobókocka csak azért kellett a feladatban, hogy mi (rejtvényfejtő emberek) el ne felejtjük, hogy éppen melyik állapotban van a számítógép. A feladatban [1] és [64] között felsorolt $[s] : (a, b) \rightarrow (c, d, e)$ alakú utasítások maga a program, ami a számítógépet vezérli: *ha* éppen "ez vagy az" van, pontosabban (a, b) van, *akkor* legyen a következő lépésben "amaz", vagyis (c, d, e) . (Részletesebben lásd pl. Szalkai [2001] könyvében.)

7. FELADAT: A JELSZÓ

Űrhajósaink már felvették a kapcsolatot a megtalált ősök leszármazottaival, már csak pár millió km van hátra. Azonban, biztonsági okokból az utódok meg akarnak győződni, hogy valóban őseik leszármazottai látogatják meg őket, ezért jelszót kérnek tőlük, az alábbi rejtvényes formában.

- i) a Föld térképén a ($47^{\circ}05'21.8''N$; $17^{\circ}54'26.9''E$) helyen levő, legnagyobb felirattal, (kék háttérrel) megjelenő intézmény nevének kezdőbetűi,
- ii) a 3^{2019} hatvány utolsó számjegye,
- iii) Victor Hugo egyik regényében Jean Valjean rabruháján található ötjegyű szám *osztóinak száma*.

Beküldendő kód: A megfejtés xxx_y_zzz alakban,

ahol **xxx** az i) feladat megoldása (három betű), **y** a ii) feladat megoldása (egy számjegy), **zzz** pedig a iii) feladat megoldása (egy szám, nem feltétlenül három jegyű, a száznál kisebb számok 0-val kezdődnek), a megfejtések között kettő aláhúzás karakter van).



<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>

A 7. feladat megoldása

i) Az internet segítségével könnyen megtalálhatjuk a Pannon Egyetem Műszaki Informatikai Karát = MIK a térképen, tehát a megfejtés: **MIK** .

Egy kis gyakorlás a hatvanas számrendszerben:

$$47^{\circ}05'21.8'' = 47 + 5/60 + 21,8/3600 \approx \mathbf{47.089389} ,$$

$$17^{\circ}54'26.9'' = 17 + 54/60 + 26,9/3600 \approx \mathbf{17.907472} .$$

ii) A 3^n hatványok ($n=0,1,\dots$) utolsó jegyei: 1,3,9,7, 1,3,9,7 ... , tehát négyesével *ismétlődnek*, például 3^4 utolsó jegye 1. Az „*utolsó jegye*” szavakat rövidítsük a \equiv jellel. Mivel $2019 = 4 \cdot 504 + 3$, ezért

$$3^{2019} \equiv 3^{4 \cdot 504 + 3} \equiv (3^4)^{504} * 3^3 \equiv (1)^{504} * 7 \equiv \mathbf{7} .$$

Tehát a megfejtés: **7** .

iii) Könnyen kinyomozhatjuk, hogy Victor Hugo: *A nyomorultak* c. regényéről van szó, még a polcról sem kell leemelniük: <http://mek.oszk.hu/10500/10546/index.phtml> . Aprólékos kereséssel megtaláljuk a bűvös számot és annak prímtényező felbontását: $24601 = 73 * 337$, aminek tehát a következő osztói vannak: 1, 73, 337 és 24601. Tehát a megfejtés: **4** .

A beküldendő kód tehát: **MIK_7_004** .

Megjegyzések: A harmadik kérdésnél nem hangsúlyoztuk, hogy csak valódi vagy az összes osztó számát kértük. Ha egyik megkülönböztetés sincs feltüntetve, akkor az *összes* osztóra gondol mindenki.

Ha angolul a "*jean valjean number*" kulcsra keresünk, akkor a következő érdekes lapokat találhatjuk: <https://en.wikipedia.org/wiki/24.601> (matematikai lap),

https://en.wikipedia.org/wiki/Jean_Valjean és

https://en.wikipedia.org/wiki/24601_Valjean =>

https://en.wikipedia.org/wiki/List_of_minor_planets:_24001%E2%80%9324600#601

(kisbolygók listája). Tehát a 24601 sorszámú kisbolygó is Jean Valjean nevét viseli.

8. FELADAT: AZ AJÁNDÉKOK

A Kapitány készülődik a leszálláshoz, az új naprendszer bolygói között kell navigálnia. Eközben a legénység már csomagolja is az ajándékokat a fogadó bolygó leggyorsabban nyakukba ugró gyermekeinek.

Mindegyik gyermek pontosan 111 dkg ajándékot fog kapni, de az űrhajón csak 2, 3 és 11 dkg méretű díszdobozkák vannak. Hányféle ajándékcsomagot tudnak készíteni, vagyis hányféleképpen lehet 111 dkg-ot szétosztani 2, 3 és 11 dkg méretű dobozókba? (A dobozok sorrendje lényegtelen, vagyis csak az a lényeg, hogy hány 2 dkg, hány 3 dkg és hány 11 dkg méretű dobozót kap az ajándékozott).

Beküldendő kód:
Egyetlen szám: a dobozókba csomagolások lehetséges száma.

(Megjegyzés: a fogadó bolygó többi (lassabb) gyermekei is pontosan 111 dkg ajándékot fognak kapni.)



<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>

A 8. feladat megoldása

i) megoldás: felírjuk az összes lehetőséget. Mivel elég sok van, aszerint rendeztük őket, hogy hány *nagy* dobozt használtunk fel.

1.	11*	0 +	2*	0 +	3*	37 = 111	57	11*	3 +	2*	15 +	3*	16 = 111
2.	11*	0 +	2*	3 +	3*	35 = 111	58	11*	3 +	2*	18 +	3*	14 = 111
3.	11*	0 +	2*	6 +	3*	33 = 111	59	11*	3 +	2*	21 +	3*	12 = 111
4.	11*	0 +	2*	9 +	3*	31 = 111	60	11*	3 +	2*	24 +	3*	10 = 111
5.	11*	0 +	2*	12 +	3*	29 = 111	61	11*	3 +	2*	27 +	3*	8 = 111
6.	11*	0 +	2*	15 +	3*	27 = 111	62	11*	3 +	2*	30 +	3*	6 = 111
7.	11*	0 +	2*	18 +	3*	25 = 111	63	11*	3 +	2*	33 +	3*	4 = 111
8.	11*	0 +	2*	21 +	3*	23 = 111	64	11*	3 +	2*	36 +	3*	2 = 111
9.	11*	0 +	2*	24 +	3*	21 = 111	65	11*	3 +	2*	39 +	3*	0 = 111
10.	11*	0 +	2*	27 +	3*	19 = 111	-----						
11.	11*	0 +	2*	30 +	3*	17 = 111	66	11*	4 +	2*	2 +	3*	21 = 111
12.	11*	0 +	2*	33 +	3*	15 = 111	67	11*	4 +	2*	5 +	3*	19 = 111
13.	11*	0 +	2*	36 +	3*	13 = 111	68	11*	4 +	2*	8 +	3*	17 = 111
14.	11*	0 +	2*	39 +	3*	11 = 111	69	11*	4 +	2*	11 +	3*	15 = 111
15.	11*	0 +	2*	42 +	3*	9 = 111	70	11*	4 +	2*	14 +	3*	13 = 111
16.	11*	0 +	2*	45 +	3*	7 = 111	71	11*	4 +	2*	17 +	3*	11 = 111
17.	11*	0 +	2*	48 +	3*	5 = 111	72	11*	4 +	2*	20 +	3*	9 = 111
18.	11*	0 +	2*	51 +	3*	3 = 111	73	11*	4 +	2*	23 +	3*	7 = 111
19.	11*	0 +	2*	54 +	3*	1 = 111	74	11*	4 +	2*	26 +	3*	5 = 111
-----							75	11*	4 +	2*	29 +	3*	3 = 111
20.	11*	1 +	2*	2 +	3*	32 = 111	76	11*	4 +	2*	32 +	3*	1 = 111
21.	11*	1 +	2*	5 +	3*	30 = 111	-----						
22.	11*	1 +	2*	8 +	3*	28 = 111	77	11*	5 +	2*	1 +	3*	18 = 111
23.	11*	1 +	2*	11 +	3*	26 = 111	78	11*	5 +	2*	4 +	3*	16 = 111
24.	11*	1 +	2*	14 +	3*	24 = 111	79	11*	5 +	2*	7 +	3*	14 = 111
25.	11*	1 +	2*	17 +	3*	22 = 111	80	11*	5 +	2*	10 +	3*	12 = 111
26.	11*	1 +	2*	20 +	3*	20 = 111	81	11*	5 +	2*	13 +	3*	10 = 111
27.	11*	1 +	2*	23 +	3*	18 = 111	82	11*	5 +	2*	16 +	3*	8 = 111
28.	11*	1 +	2*	26 +	3*	16 = 111	83	11*	5 +	2*	19 +	3*	6 = 111
29.	11*	1 +	2*	29 +	3*	14 = 111	84	11*	5 +	2*	22 +	3*	4 = 111
30.	11*	1 +	2*	32 +	3*	12 = 111	85	11*	5 +	2*	25 +	3*	2 = 111
31.	11*	1 +	2*	35 +	3*	10 = 111	86	11*	5 +	2*	28 +	3*	0 = 111
32.	11*	1 +	2*	38 +	3*	8 = 111	-----						
33.	11*	1 +	2*	41 +	3*	6 = 111	87	11*	6 +	2*	0 +	3*	15 = 111
34.	11*	1 +	2*	44 +	3*	4 = 111	88	11*	6 +	2*	3 +	3*	13 = 111
35.	11*	1 +	2*	47 +	3*	2 = 111	89	11*	6 +	2*	6 +	3*	11 = 111
36.	11*	1 +	2*	50 +	3*	0 = 111	90	11*	6 +	2*	9 +	3*	9 = 111
-----							91	11*	6 +	2*	12 +	3*	7 = 111
37.	11*	2 +	2*	1 +	3*	29 = 111	92	11*	6 +	2*	15 +	3*	5 = 111
38.	11*	2 +	2*	4 +	3*	27 = 111	93	11*	6 +	2*	18 +	3*	3 = 111
39.	11*	2 +	2*	7 +	3*	25 = 111	94	11*	6 +	2*	21 +	3*	1 = 111
40.	11*	2 +	2*	10 +	3*	23 = 111	-----						
41.	11*	2 +	2*	13 +	3*	21 = 111	95	11*	7 +	2*	2 +	3*	10 = 111
42.	11*	2 +	2*	16 +	3*	19 = 111	96	11*	7 +	2*	5 +	3*	8 = 111
43.	11*	2 +	2*	19 +	3*	17 = 111	97	11*	7 +	2*	8 +	3*	6 = 111
44.	11*	2 +	2*	22 +	3*	15 = 111	98	11*	7 +	2*	11 +	3*	4 = 111
45.	11*	2 +	2*	25 +	3*	13 = 111	99	11*	7 +	2*	14 +	3*	2 = 111
46.	11*	2 +	2*	28 +	3*	11 = 111	100	11*	7 +	2*	17 +	3*	0 = 111
47.	11*	2 +	2*	31 +	3*	9 = 111	-----						
48.	11*	2 +	2*	34 +	3*	7 = 111	101	11*	8 +	2*	1 +	3*	7 = 111
49.	11*	2 +	2*	37 +	3*	5 = 111	102	11*	8 +	2*	4 +	3*	5 = 111
50.	11*	2 +	2*	40 +	3*	3 = 111	103	11*	8 +	2*	7 +	3*	3 = 111
51.	11*	2 +	2*	43 +	3*	1 = 111	104	11*	8 +	2*	10 +	3*	1 = 111
-----							-----						
52.	11*	3 +	2*	0 +	3*	26 = 111	105	11*	9 +	2*	0 +	3*	4 = 111
53.	11*	3 +	2*	3 +	3*	24 = 111	106	11*	9 +	2*	3 +	3*	2 = 111
54.	11*	3 +	2*	6 +	3*	22 = 111	107	11*	9 +	2*	6 +	3*	0 = 111
55.	11*	3 +	2*	9 +	3*	20 = 111	-----						
56.	11*	3 +	2*	12 +	3*	18 = 111	-----						

Tehát a válasz: 107 - féleképpen .

ii) megoldás: Próbáljuk meg a feladatot visszavezetni kisebb feladatokra. Jelöljük ezért a_n -el azt a számot, ahány féleképpen el lehet helyezni n dkg ajándékot az adott méretű dobozokba. Tehát általában kérdezzük: $a_n = ?$

Több eset is lehetséges. Megtöltünk például egy 2 dkg -s dobozt, marad $n-2$ dkg csomagolni valónk, ami a_{n-2} lehetőséget jelent. De megtölthetünk (először) egy 3 vagy egy 11 dkg -s dobozt, és a maradék $n-3$ illetve $n-11$ dkg ajándékot kell dobozolnunk, ami a_{n-3} és a_{n-11} lehetőséget jelent. Eddig tehát $a_n = a_{n-2} + a_{n-3} + a_{n-11}$.

Azonban néhány esetet többször számoltunk! Ha például egy 2 és egy 3 dkg -s dobozt is megtöltöttünk, akkor a maradék $n-5$ dkg csomagolásának a_{n-5} esetét kétszer számoltuk, tehát egyszer le kell vonnunk az előző képletből. Hasonlóan egy-egy 2 és 11 dkg doboz megtöltése után maradt a_{n-13} , és a megtöltött 3 és 11 dkg dobozok után maradt a_{n-14} eseteket is kétszer számoltuk, ezeket is le kell vonnunk, tehát eddig $a_n = a_{n-2} + a_{n-3} + a_{n-11} - a_{n-5} - a_{n-13} - a_{n-14}$.

Mi van azzal az esettel, amikor mind a három típusú dobozból egyet-egyet megtöltöttünk, és maradt $n-(2+3+11) = n-16$ dkg? Bizony, ezeket az eseteket az első bekezdés mindegyik tagjában beleszámoltuk, majd a második bekezdés mindegyik tagjában kivontuk, vagyis végeredményben $+3-3=0$ -szor számoltuk, vagyis kihagytuk! Pótolnunk kell! (Most az úgynevezett *logikai szitát* használtuk.)

Ezért a végleges összefüggés:

$$a_n = a_{n-2} + a_{n-3} + a_{n-11} - a_{n-5} - a_{n-13} - a_{n-14} + a_{n-16}, \quad (*)$$

ami minden 16-nál nagyobb n -re igaz.

Már csak ki kell számolnunk az első 16 esetet, és a fenti összefüggés máris megadja az összes a_n szám értékét, szépen egyesével:

$n =$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
$a_n =$	1	0	1	1	1	1	2	1	2	2	(**)
$n =$	10	11	12	13	14	15	16				
$a_n =$	2	3	3	3	4	4	4				

továbbá:

$$\begin{aligned} a_{17} &= 4 + 4 + 2 - 3 - 1 - 1 + 0 = 5, \\ a_{18} &= 4 + 4 + 1 - 3 - 1 - 1 + 1 = 5, \\ &\dots \\ a_{111} &= 103 + 102 + 88 - 98 - 85 - 83 + 80 = \mathbf{107}. \end{aligned}$$

Megjegyzések: A fenti (*), úgynevezett *rekurzív összefüggés* és a (*) *kezdeti értékek* alapján már könnyen és gyorsan kiszámolhatjuk az a_n sorozat bármelyik elemét. Egyetlen hátránya, hogy bármelyik a_n kiszámításához előbb ki kell számolnunk az összes megelőző tagot, vagyis például a_{1000} kiszámolása előtt 1000 megelőző tag (a_1, a_2, \dots, a_{999}) ismerete szükséges. Ez megint a *dominóelv*: a felállított dominók közül csak akkor dől le a legutolsó, ha az összes megelőző hiánytalanul, "hibátlanul" feldől.

Van ugyan olyan módszer (képlet) a_n -re, amely azonnal megadja n ismeretében a_n értékét, bármelyik n természetes számra, de még a végeredmény sem fér bele ebbe a kis füzetbe. (Az általános módszert lásd pl. Szalkai [2001] könyvében.)

A (**)-hoz hasonló rekurzív összefüggések és az *önmagukat meghívó* (felhasználó), ún. rekurzív program-rutinok fontos szerepet játszanak a számítógép programokban!

Az alábbi megoldás még sok egyetemi hallgatónak is nehéz dió.

iii) megoldás: (generátorfüggvénnyel)

Tétel ("Pénzváltási probléma"): Ha $h_1, \dots, h_k \in \mathbb{N}$ tetszőleges rögzített pozitív számok, $k \in \mathbb{N}$ tetszőleges, és tetszőleges $n \in \mathbb{N}$ esetén a_n jelöli a

$$h_1 y_1 + \dots + h_k y_k = n$$

"Diophantikus" egyenlet nemnegatív megoldásainak számát, akkor az (a_n) sorozat generátorfüggvénye

$$F(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n = \frac{1}{(1-x^{h_1}) \dots (1-x^{h_k})}$$

(Lásd Szalkai [2001] könyvében)

A 8. feladat a $2y_1 + 3y_2 + 11y_3 = 111$ egyenletet jelenti, tehát nekünk a

$$\frac{1}{(1-x^2)(1-x^3)(1-x^{11})}$$

függvény Taylor sorfejtésének 111 -dik tagja kell. A számolásokat nem részletezve:

$$\frac{1}{(1-x^2)(1-x^3)(1-x^{11})} = 1+x^2+x^3+x^4+x^5+2x^6+x^7+2x^8+2x^9+2x^{10}+3x^{11}+3x^{12}+3x^{13}+4x^{14}+4x^{15} + 4x^{16}+5x^{17}+5x^{18}+5x^{19}+6x^{20}+6x^{21}+7x^{22}+7x^{23}+8x^{24}+8x^{25}+9x^{26}+9x^{27}+10x^{28}+10x^{29}+11x^{30}+11x^{31} + 12x^{32}+13x^{33}+13x^{34}+14x^{35}+15x^{36}+15x^{37}+16x^{38}+17x^{39}+17x^{40}+18x^{41}+19x^{42}+19x^{43}+21x^{44}+21x^{45} + 22x^{46}+23x^{47}+24x^{48}+24x^{49}+26x^{50}+26x^{51}+27x^{52}+28x^{53}+29x^{54}+30x^{55}+31x^{56}+32x^{57}+33x^{58}+34x^{59} + 35x^{60}+36x^{61}+37x^{62}+38x^{63}+39x^{64}+40x^{65}+42x^{66}+42x^{67}+44x^{68}+45x^{69}+46x^{70}+47x^{71}+49x^{72}+49x^{73} + 51x^{74}+52x^{75}+53x^{76}+55x^{77}+56x^{78}+57x^{79}+59x^{80}+60x^{81}+61x^{82}+63x^{83}+64x^{84}+65x^{85}+67x^{86}+68x^{87} + 70x^{88}+71x^{89}+73x^{90}+74x^{91}+76x^{92}+77x^{93}+79x^{94}+80x^{95}+82x^{96}+83x^{97}+85x^{98}+87x^{99}+88x^{100}+90x^{101} + 92x^{102}+93x^{103}+95x^{104}+97x^{105}+98x^{106}+100x^{107}+102x^{108}+103x^{109}+106x^{110}+ \underline{107x^{111}} + 109x^{112} + 111x^{113}+113x^{114}+114x^{115}+117x^{116}+118x^{117}+120x^{118}+122x^{119} + \dots$$

így a válasz: 107 .

Megjegyzés: A fenti sorfejtésben minden $n \leq 119$ értékre is látjuk a választ, a_n értékét (hol?) .



A Döntő feladatai

<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>



A Döntő feladatai

D1. Feladat: /10 pont/

A focimeccs előtt bemelegít a válogatott. Már rajtuk van a mez 1-től 11-ig, mindegyik játékosnál a saját labdája van (piros, sárga, ...), egy nagy körben állnak. Az edző utasítása a következő: minden sípszóra minden játékos az éppen nála levő labdát (akármelyik labda, akárkitől kapta) mindig a barátjának rúgja tovább.

Az 1-es játékos barátja a 4-es, a 2-es játékos barátja a 6-os, a 3-as játékos barátja az 1-es, ... , táblázatban:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
4	6	1	3	7	2	11	10	9	5	8

Hányadik sípszó után kerül vissza mindegyik játékoshoz a saját labdája ?

Segítség: Rajzold le körbe a játékosokat és kövesd az egyes labdák útvonalát.

D2. Feladat: /10 pont/

Hányféleképpen lehet 50 azonos csokoládét széttrakni háromféle dobozba: kicsi, közepes és nagy dobozokba? A kicsi dobozokba 2, a közepesekbe 3 és a nagy dobozokba 5 csokoládé fér.

Csak az a lényeg, hogy milyen dobozból hányat töltöttünk meg (lehet, hogy valamelyik dobozból egyet sem). Csak teljesen megtöltött dobozaink lehetnek. Az is lehet, hogy csak egy- vagy kétféle dobozt töltünk meg.

Egy megoldás például: $2*9 + 3*4 + 5*4 = 50$
vagyis: 9 db kicsi, 4 db közepes és 4 db nagy doboz van teli.

Segítség: Először rögzítsd, hogy nagy dobozból hányat töltesz meg. Ezután tedd a maradék csokoládékat közepes és kis dobozokba.

D3. Feladat: /10 pont/

PexManó bűvös számát a következőképpen számoljuk ki:

1. $A:=3;$ $B:=7;$ $C:=-1;$
2. $A:=A+1;$
3. For $i:=1$ to 5 do ($A:=A+2;$)
4. $D:=B+C;$
5. For $i:=1$ to 3 do ($A:=A+D-i;$)
6. $PexBuvos := A+B+C+D ;$

Mennyi a PexBuvos szám értéke?

Segítség: Az " $X:=...$;" utasítás hatására a számítógép először kiszámolja az "... " kifejezést (képletet), majd ezt az értéket írja be az "X" változóba (memóriába).

A "For $i:=1$ to y do (...)" sor esetén i értéke 1-től y -ig változik egyesével, és mindegyik i érték esetén a zárójelben levő utasítás végrehajtódik.

Készíts táblázatot: a program mindegyik sora után írd be a táblázatba A, B, C, D értékét.

A Döntő feladatainak megoldása

D1. Feladat: Ez majdnem azonos a 4. feladattal. Lássuk, hogyan mennek körbe a labdák:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
4	6	1	3	7	2	11	10	9	5	8

$$\begin{array}{cccccccccccc}
 1 & \Rightarrow & 4 & \Rightarrow & 3, & 2 & \Rightarrow & 6, & 5 & \Rightarrow & 7 & \Rightarrow & 11 & \Rightarrow & 8 & \Rightarrow & 10, & 9 \\
 | & & \Leftarrow & & |, & | & \Leftarrow & |, & | & & \Leftarrow & & \Leftarrow & & \Leftarrow & & | & 9
 \end{array}$$

tehát $lkt(3,2,5,1) = 30$ miatt a megoldás **30**.
(Részletesebben lásd a 4. feladat megoldásánál.)

D2. Feladat:

Ez majdnem azonos a 8. feladattal. Az összes eset felsorolása:

- 1) $2*0 + 3*0 + 5*10 = 50$
- 2) $2*1 + 3*1 + 5*9 = 50$
- 3) $2*2 + 3*2 + 5*8 = 50$
- 4) $2*5 + 3*0 + 5*8 = 50$
- 5) $2*0 + 3*5 + 5*7 = 50$
- 6) $2*3 + 3*3 + 5*7 = 50$
- 7) $2*6 + 3*1 + 5*7 = 50$
- 8) $2*1 + 3*6 + 5*6 = 50$
- 9) $2*4 + 3*4 + 5*6 = 50$
- 10) $2*7 + 3*2 + 5*6 = 50$
- 11) $2*10 + 3*0 + 5*6 = 50$
- 12) $2*2 + 3*7 + 5*5 = 50$
- 13) $2*5 + 3*5 + 5*5 = 50$
- 14) $2*8 + 3*3 + 5*5 = 50$
- 15) $2*11 + 3*1 + 5*5 = 50$
- 16) $2*0 + 3*10 + 5*4 = 50$
- 17) $2*3 + 3*8 + 5*4 = 50$
- 18) $2*6 + 3*6 + 5*4 = 50$
- 19) $2*9 + 3*4 + 5*4 = 50$
- 20) $2*12 + 3*2 + 5*4 = 50$
- 21) $2*15 + 3*0 + 5*4 = 50$
- 22) $2*1 + 3*11 + 5*3 = 50$
- 23) $2*4 + 3*9 + 5*3 = 50$
- 24) $2*7 + 3*7 + 5*3 = 50$
- 25) $2*10 + 3*5 + 5*3 = 50$
- 26) $2*13 + 3*3 + 5*3 = 50$
- 27) $2*16 + 3*1 + 5*3 = 50$
- 28) $2*2 + 3*12 + 5*2 = 50$
- 29) $2*5 + 3*10 + 5*2 = 50$
- 30) $2*8 + 3*8 + 5*2 = 50$
- 31) $2*11 + 3*6 + 5*2 = 50$
- 32) $2*14 + 3*4 + 5*2 = 50$
- 33) $2*17 + 3*2 + 5*2 = 50$
- 34) $2*20 + 3*0 + 5*2 = 50$
- 35) $2*0 + 3*15 + 5*1 = 50$
- 36) $2*3 + 3*13 + 5*1 = 50$
- 37) $2*6 + 3*11 + 5*1 = 50$
- 38) $2*9 + 3*9 + 5*1 = 50$
- 39) $2*12 + 3*7 + 5*1 = 50$
- 40) $2*15 + 3*5 + 5*1 = 50$
- 41) $2*18 + 3*3 + 5*1 = 50$
- 42) $2*21 + 3*1 + 5*1 = 50$
- 43) $2*1 + 3*16 + 5*0 = 50$
- 44) $2*4 + 3*14 + 5*0 = 50$
- 45) $2*7 + 3*12 + 5*0 = 50$
- 46) $2*10 + 3*10 + 5*0 = 50$
- 47) $2*13 + 3*8 + 5*0 = 50$
- 48) $2*16 + 3*6 + 5*0 = 50$
- 49) $2*19 + 3*4 + 5*0 = 50$
- 50) $2*22 + 3*2 + 5*0 = 50$
- 51) $2*25 + 3*0 + 5*0 = 50$.

Tehát a válasz: **51** - féleképpen.

A rekurzív összefüggés:

$$a_n = a_{n-2} + a_{n-3} + a_{n-5} - a_{n-5} - a_{n-7} - a_{n-8} + a_{n-10} , \quad (***)$$

a kezdeti értékek (K.É.P.):

$n =$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$a_n =$	1	0	1	1	1	2	2	2	3	3	4

és a folytatás:

$$\begin{aligned} a_{11} &= 3+ 3+ 2- 2- 1- 1+ 0 = 4 \\ a_{12} &= 4+ 3+ 2- 2- 2- 1+ 1 = 5 \\ &\dots \\ a_{50} &= 47 +45 +42 -42 -38 -37 +34 = \mathbf{51} . \end{aligned}$$

(A magyarázatot lásd 4. feladatnál, (***) -ben nem véletlenül esik ki a_{n-5} .)

A generátorfüggvény:

$$\begin{aligned} \frac{1}{(1-x^2)(1-x^3)(1-x^5)} &= 1 + x^2 + x^3 + x^4 + 2x^5 + 2x^6 + 2x^7 + 3x^8 + 3x^9 + 4x^{10} + 4x^{11} + \\ &+ 5x^{12} + 5x^{13} + 6x^{14} + 7x^{15} + 7x^{16} + 8x^{17} + 9x^{18} + 9x^{19} + 11x^{20} + 11x^{21} + 12x^{22} + 13x^{23} + 14x^{24} \\ &+ 15x^{25} + 16x^{26} + 17x^{27} + 18x^{28} + 19x^{29} + 21x^{30} + 21x^{31} + 23x^{32} + 24x^{33} + 25x^{34} + 27x^{35} + 28x^{36} \\ &+ 29x^{37} + 31x^{38} + 32x^{39} + 34x^{40} + 35x^{41} + 37x^{42} + 38x^{43} + 40x^{44} + 42x^{45} + 43x^{46} + 45x^{47} + 47x^{48} \\ &+ 48x^{49} + \mathbf{51x^{50}} + 52x^{51} + 54x^{52} + 56x^{53} + 58x^{54} + \dots \end{aligned}$$

D3. Feladat:

		A	B	C	D	D-i	A+D-i
1.	A:=3; B:=7; C:=-1;	3	7	-1	0		
2.	A:=A+1;	4	7	-1	0		
3.	For i:=1 to 5 do (A:=A+2;)	14	7	-1	0		
4.	D:=B+C;	14	7	-1	6		
5.	For i:=1 to 3 do					5	19
	(A:=A+D-i;)	19	7	-1	6		
	i:=2	23	7	-1	6	4	23
	i:=3	26	7	-1	6	3	26
6.	PexBuvos := A+B+C+D ;	26	+7	-1	+6	= <u>38</u>	

Tehát PexBuvos szám értéke: = **38** .

PANNON EGYETEM
MŰSZAKI INFORMATIKAI KAR



<https://pexpedicio.mik.uni-pannon.hu>

