



**Ajánlás:**

Amikor kezembe vettem a cikket, kicsit bosszús voltam: matematikus öcsémnek megint „elsült” az agya, pedig én egy szórákkoztató programot kértem a Bit-let számára. De aztán amikor másodszor is kihűlt a vacsora, mert képtelen voltam felállni a gép elől, úgy döntöttem, mégiscsak jó lesz ez. (Ehhez hozzátartozik, hogy számítógépes játékkal eddig még félóránál többet nem sikerült eltöltenem.) Tehát senki ne riadjon vissza a definícióktól.

**Lukács József**

Vágjunk rögtön a közepébe, lássuk a definíciókat.

Tekintsünk egy valamilyen jelkészlet (pl. ASCII kód) elemeiből álló véges hosszú sorozatot. Ezt nevezzük *szó*nak. Ha e szó elejéről és/vagy végéről elhagyunk tetszőleges jeleket, akkor egy új szót kapunk (esetleg üres szót). Az új szó az előzőnek *részszava* lesz. Ha egy részszót egy másik jelsorozattal helyettesítünk, akkor ismét egy új szót kapunk. Pl. a GIZIKE szó IZI részszavának ÖZE helyettesítésével új szót kapunk: GÖZEKE. Itt IZI → ÖZE a *helyettesítési szabály*.

Most tekintsünk n darab helyettesítési szabályt meghatározott sorrendben:

$$X_1 \rightarrow Y_1 \quad X_2 \rightarrow Y_2 \quad \dots \quad X_n \rightarrow Y_n$$

Alkalmazzuk a szabályokat az alábbiak szerint!

Vegyünk egy szót – ez lesz az *Inputszó*. Próbáljuk meg ezen a szón alkalmazni az első helyettesítési szabályt. Ha nem sikerül ( $X_1$  nem része az Inputnak), akkor vegyük a második szabályt, és így tovább. Ha alkalmazható a szabály, akkor végezzük el a helyettesítést, és az új szóval kezdjük előlről az egészet. További kikötés, hogy ha egy szabály alkalmazható, akkor X részszó balról első előfordulását kell helyettesíteni Y-nal.

Ha már egyik szabály sem alkalmazható, akkor álljunk meg. Az utolsó szó a végeredmény, az *Outputszó*.

Érdemes felhívni a figyelmet, hogy a szabályok sorrendje nagyon lényeges, valamint hogy a szabályok jobb és bal oldala nem feltétlenül egyenlő hosszú. A jobb oldal lehet akár üres is!

Természetesen előfordulhat, hogy sohasem tudunk leállni. Ekkor a szavak végtelen sorozata keletkezik.

Összefoglalva egy olyan eljáráshoz jutottunk, aminek van egy bemenete, és szolgáltat egy kimenetet, vagy végtelen sorozatba kezd – elszáll.

Tulajdonképpen a szokványos számítógépek ugyanezt csinálják, csak más formában van megadva az algoritmus, vagyis a program. Bizonyítható, hogy minden olyan leadatara, ami más számítógépeken megoldható, lehet az előbbiekre szerinti „programot” írni, és megfordítva. A *program* itt persze felcserélési szabályok adott sorrendű összessége.

Az itt leírtakat először A. A. Markov definiálta, így róla *Markov-algoritmusnak* nevezték el.

**Példák**

Az eddigiek alapján talán még nem világos, hogy a valóságban hogyan is lehet egy Markov-féle elven működő számítógépre programot készíteni. Ennek megértésére leg-egyszerűbb, ha megtekintünk néhány mintaprogramot. Az Input elejét és végét mindig # jelzi. Első példánk 0 1 és 2 karakterekből álló tetszőleges jelsorozatokat rendez sorba úgy, hogy elől álljanak a nullák, utána az egyesek, majd a kettesek.

A program így néz ki.

1. 10 → 01
2. 20 → 02
3. 21 → 12

A program futásának menete 101210 Inputszó esetén:

1. #011210 # 1. #011201 # 2. #011021 #
1. #010121 # 1. #001121 # 3. #001112 #

Először az 1. szabályt alkalmazzuk a szó elején, majd újra 1-et a sor végén. A következő körben az 1. nem alkalmazható, viszont a 2. igen – a negyedik pozícióban. Az így keletkezett szóban ismét 1.-et lehet alkalmazni. Az ötödik lépésben megint 1., hatodszorra pedig sem 1. sem 2. hanem csak 3. működik. A hetedik próbálkozásra már egyik szabály sem működik az Outputszó tehát 001112 – a számok rendezve vannak.

Ha itt a szabályokat felcseréljük, a végeredmény nem változik meg, viszont a rendezést más sorrendben végzi el a gép, érdemes kipróbálni!

A második példa Inputja tetszőlegesen sok „1”. A program megszámlálja (tízes szárendszerben), hány 1 van az Inputban.

1. 0: → 1
2. 1: → 2
3. 2: → 3
4. 3: → 4
5. 4: → 5
6. 5: → 6
7. 6: → 7
8. 7: → 8
9. 8: → 9
10. 9: → :0
11. #: → #1
12. /! → :/
13. #! → #1/

Ebben a programban az utasítók nagy része 1–11-ig a számolás menetét definiálja, míg a 12 egy újabb !-et szüntet meg úgy, hogy egyben elindít egy számolást, végül a 13 indítja el az egész folyamatot. A program futása a mellékelt számítógépes modellben

egyszerűen követhető. Azt viszont érdemes megfigyelni, hogy az újonnan bevezetett jeleknek ( : és / de lehetne más is) külön jelentésük van. A / választja el a felkiáltó jeleket a számlálótól, a : pedig azt jelenti, hogy az előtte álló számot növelni kell. A növelést mint műveletet itt külön definiálni kellett, mert a Markov-automata csak karakterekkel dolgozik, nem tudja, hogy vannak számok, és azoknak sorrendje. Ilyen értelemben a 1-10 utasításokat felfoghatjuk a tízes számrendszer definíciójaként is!

Egyébként itt már az utasítások nem mind cserélhetők fel. Például a 12 nem kerülhet előbbre, viszont a 13 bárhol jó lenne, és 1-11 is tetszőleges sorrendben állhat.

Még egy példa, ahol már csak a programot közöljük. Egy szöveg szavait különválogatja úgy, hogy a fölösleges betűközöket kihagyja, és a szavakat / választja el.

1. # ↓ → #
2. U # →
3. / ↓ /
4. → /

Ezen kívül persze még sok mindent szellemesen meg lehet oldani Markov-programokkal. Néhány probléma, amit megoldásra javasolunk.

bináris összeadó Inputja pl. 1101001+1010 binárisból decimálisba oda-vissza fordító BCD összeadó, szorzó stb.

és még ami kinek-kinek eszébe jut.

Persze bonyolultabb programok írásához érdemes az algoritmus definícióját kiterjeszteni. Pl. egy jolly-joker (legyen a jele \*) bevezetése igen hasznos lenne. Ezt úgy kell érteni, hogy a helyettesítési szabályban a \* bármilyen karaktert jelenthet. Az algoritmus további bővítésének lehetőségeit, és azoknak az interpreter programba való beillesztését szintén az olvasóra bízuk!

### Az interpreter

A Markov-programok megírásához és lefuttatásához jó segédeszköz a cikk mellett leközölt Basic program, ami egy Markov-féle számítógépet modellez. A program eredetileg HOMELAB 3 gépre készült, de könnyen átirható más típusra is.

A\$(I) és B\$(I) az I-edik szabály bal és jobb oldalát tárolja, a B\$ pedig az Inputszó, ill. a belőle származó módosítások.

A programban 10-90-ig történik a menü kezelése. 120-220-ig a programok szerkesztője - vagyis a Markov interpreter editorja található. (120-160 listázza a programot, 170-220 pedig új sort vesz be.)

300-tól a program futtatója következik. Először az Inputszót veszi be, majd 320-350 megkeresi a legelőször alkalmazható szabályt. 360-370 végrehajtja a helyettesítést, és kiírja a gép aktuális állapotát. Így menet közben követhető, hogy mi történik. 380-400 a billentyűzet figyelése. Itt meg lehet állítani

a futtatást, vagy vissza lehet térni. 500 a vég-eredményt írja ki.

A program a korábban mondottakkal egyezésben az inputszó elé és mögé egy-egy #-et tesz.

A Markov-programok futtatása közben senki ne lepődjön meg a sebességen: egy-egy szabály kitalálása 1-10 másodpercig is eltarthat, hiszen állandóan a különben is lassú Basic leglassúbb részét, a sztringműveleteket használjuk. Gépi nyelven ez nyilván sokkal gyorsabb lenne, de a mai számítógépekben sajnos így sem lenne igazán hatékony ez az algoritmus. Alkalmos hardverrel viszont igen egyszerűen programozható gépet lehetne készíteni. Hatékonyságát az is növelhetné, hogy az egymástól független szabályokat egyszerre is lehetne tesztelni, így a párhuzamos működést is meg lehetne oldani.

Az is nyilvánvaló, hogy ez a nyelv végül is nem alkalmas hosszadalmas aritmetikai műveletek elvégzésére, vagy folyamatszabályozásra. Ellenben szövegszerkesztésre, adatkezelésre, szintaktikai elemzésre, szövegek kódolására kiválóan alkalmas lehetne, hiszen programjai tulajdonképpen nem mások, mint az adott feladat pontos és szigorú definíciói.

Ezért ha a napi gyakorlatban ma még közvetlenül nem is használható - mindenkinek épülésére szolgál megismerkedni egy más elvű gondolkodásmóddal.

Lukács Endre

```

10 L=255: Dim A$(50): Dim B$(50)
20 Print chr$(12)
30 Print cur 10,0"1. Programozás" cur 10,2"2. Futtatás"
40 A$=Inkey$
50 If A$="1" then Goto 120
60 If A$="2" then Goto 300
90 Goto 40
120 Print chr$(12): For V=1 to 50
130 If A$(V)="" then Pop : Goto 170
140 Print cur 32*int(V/26),V-25*(V>25);rgh$(str$(V),2) ". ";
150 Print A$(V) " --> "B$(V)
160 Next
170 Input cur 0,26"A parancs sorszama:"A$
180 If A$="" then Goto 20
190 V=val(A$): If V>50 then Goto 20
200 Print : Input "Az első szó:"A$(V)
210 If A$(V)="" then Goto 120
220 Print : Input "A második szó:"B$(V): Goto 120
300 Print chr$(12): Input cur 0,5"Az input szó:"B$
306 B$="#"+B$+"#": Print cur 0,10"Az aktuális szó:"
307 Print cur 0,15"Az aktuális parancs:"
320 For V=1 to 50:A=len(A$(V)): If A=0 then Pop : Goto 500
330 For X=1 to len(B$)+1-A
340 If mid$(B$,X,A)=A$(V) then Goto 360' Next
350 Next : Goto 500
360 Print cur 0,11;B$,, cur 0,16;A$(V) " --> "B$(V),
370 Pop :B$=left$(B$,X-1)+B$(V)+mid$(B$,X+A,L)
380 A$=Inkey$: If A$="" then Goto 320
390 A$=Inkey$: If A$="S" then Pop : Goto 30
400 If A$=" " then Goto 320 Goto 390
500 Print cur 0,20;"Az output szó:": Print B$
520 Goto 30
    
```