



Mesterséges intelligencia előadássorozat

Az előadás diái az AIMA könyvre épülve (<http://aima.cs.berkeley.edu>) készültek a University of California, Berkeley mesterséges intelligencia kurzusának anyagainak felhasználásával (<http://ai.berkeley.edu>).

These slides are based on the AIMA book (<http://aima.cs.berkeley.edu>) and were adapted from the AI course material of University of California, Berkeley (<http://ai.berkeley.edu>).



Budapesti Műszaki és Gazdaságtudományi Egyetem
Villamosmérnöki és Informatikai Kar
Mesterséges Intelligencia és Rendszertervezés Tanszék



Valószínűségi hálók

Következtetés

Előadó: Dr. Hullám Gábor

Előadás anyaga: Dr. Antal Péter





Budapesti Műszaki és Gazdaságtudományi Egyetem

Villamosmérnöki és Informatikai Kar

Mesterséges Intelligencia és Rendszertervezés Tanszék



Problémamegoldás



Tudásreprezentáció következtetés



Döntések

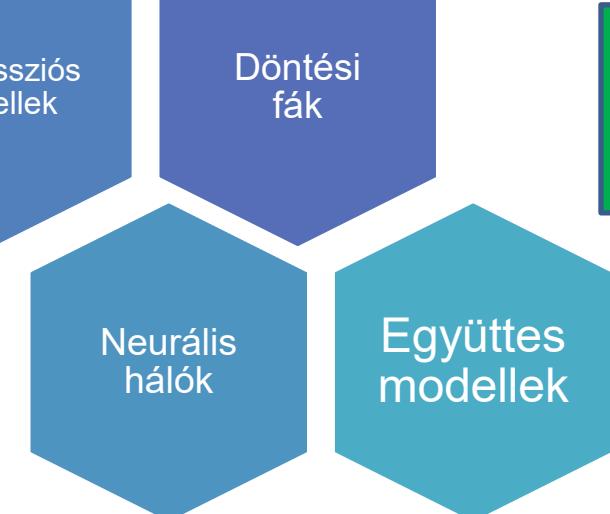
Megerősítéses tanulás

Felügyelt tanulás

3



Ajánló rendszerek



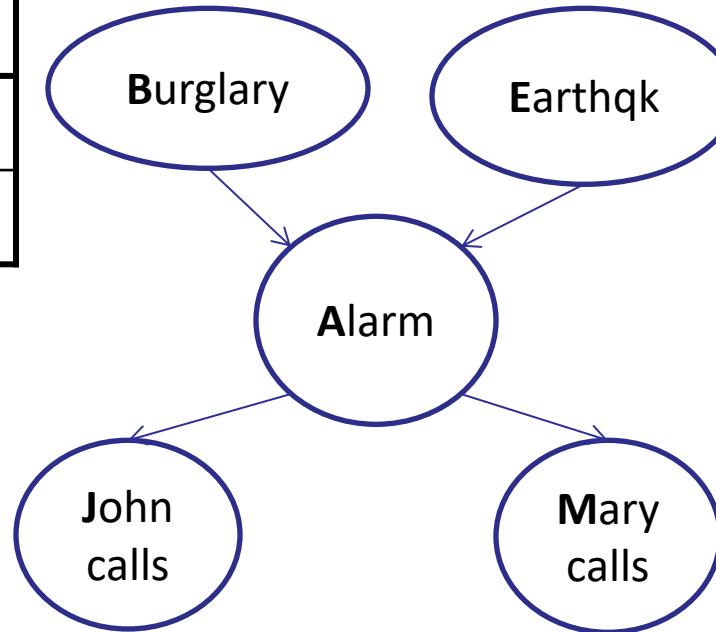
Következtetés valószínűségi hálókban

$P(\text{lekrdezés} \mid \text{evidencia}) ?$

- **egzakt** – „egyszerű” hálónál egyszerű,
„bonyolult” hálónál bonyolult
- **közeliítő** – „bonyolult” háló esetén is egyszerű

Example: Alarm Network

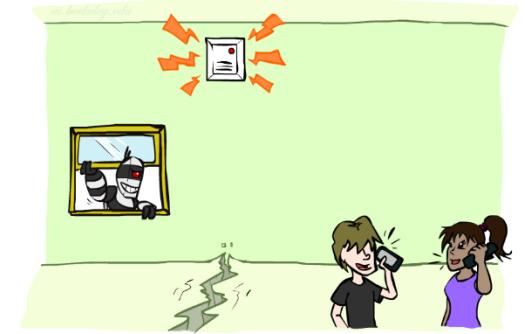
B	P(B)
+b	0.001
-b	0.999



A	J	P(J A)
+a	+j	0.9
+a	-j	0.1
-a	+j	0.05
-a	-j	0.95

A	M	P(M A)
+a	+m	0.7
+a	-m	0.3
-a	+m	0.01
-a	-m	0.99

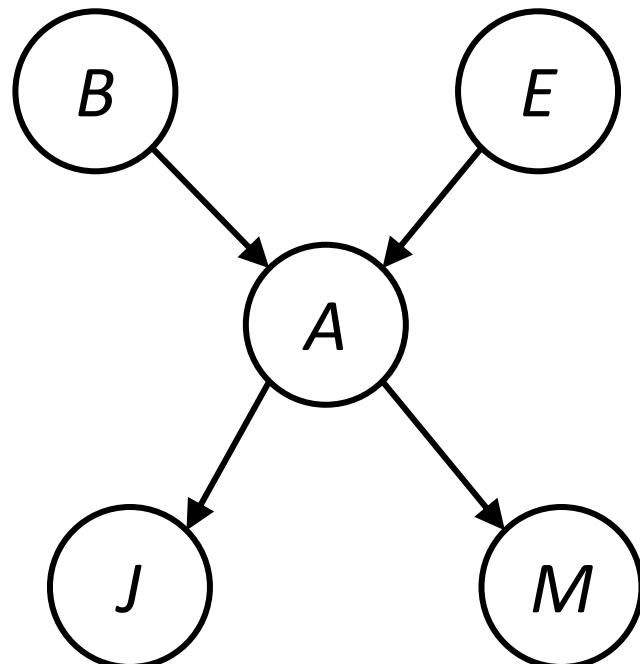
E	P(E)
+e	0.002
-e	0.998



B	E	A	P(A B,E)
+b	+e	+a	0.95
+b	+e	-a	0.05
+b	-e	+a	0.94
+b	-e	-a	0.06
-b	+e	+a	0.29
-b	+e	-a	0.71
-b	-e	+a	0.001
-b	-e	-a	0.999

Example: Alarm Network

B	P(B)
+b	0.001
-b	0.999



E	P(E)
+e	0.002
-e	0.998

A	J	P(J A)
+a	+j	0.9
+a	-j	0.1
-a	+j	0.05
-a	-j	0.95

A	M	P(M A)
+a	+m	0.7
+a	-m	0.3
-a	+m	0.01
-a	-m	0.99

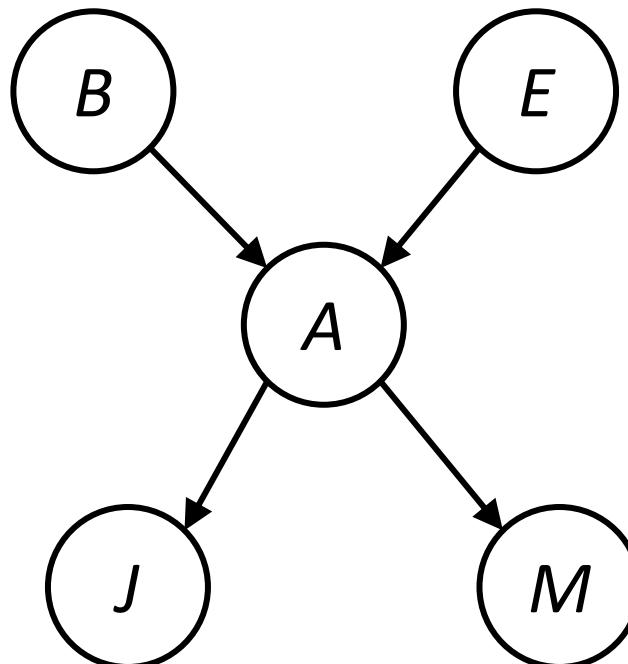


$$P(+b, -e, +a, -j, +m) = \\ P(+b)P(-e)P(+a|+b, -e)P(-j|+a)P(+m|+a) =$$

B	E	A	P(A B,E)
+b	+e	+a	0.95
+b	+e	-a	0.05
+b	-e	+a	0.94
+b	-e	-a	0.06
-b	+e	+a	0.29
-b	+e	-a	0.71
-b	-e	+a	0.001
-b	-e	-a	0.999

Example: Alarm Network

B	P(B)
+b	0.001
-b	0.999



E	P(E)
+e	0.002
-e	0.998

A	J	P(J A)
+a	+j	0.9
+a	-j	0.1
-a	+j	0.05
-a	-j	0.95

A	M	P(M A)
+a	+m	0.7
+a	-m	0.3
-a	+m	0.01
-a	-m	0.99



$$\begin{aligned}
 P(+b, -e, +a, -j, +m) &= \\
 P(+b)P(-e)P(+a|+b, -e)P(-j|+a)P(+m|+a) &= \\
 0.001 \times 0.998 \times 0.94 \times 0.1 \times 0.7
 \end{aligned}$$

B	E	A	P(A B,E)
+b	+e	+a	0.95
+b	+e	-a	0.05
+b	-e	+a	0.94
+b	-e	-a	0.06
-b	+e	+a	0.29
-b	+e	-a	0.71
-b	-e	+a	0.001
-b	-e	-a	0.999

Következtetés Bayes-hálóban felsorolással

- Korlátlan idő esetén a BN-ekben történő következtetés egyszerű
- Emlékeztető a következtetésre példa szerinti számbavétellel:

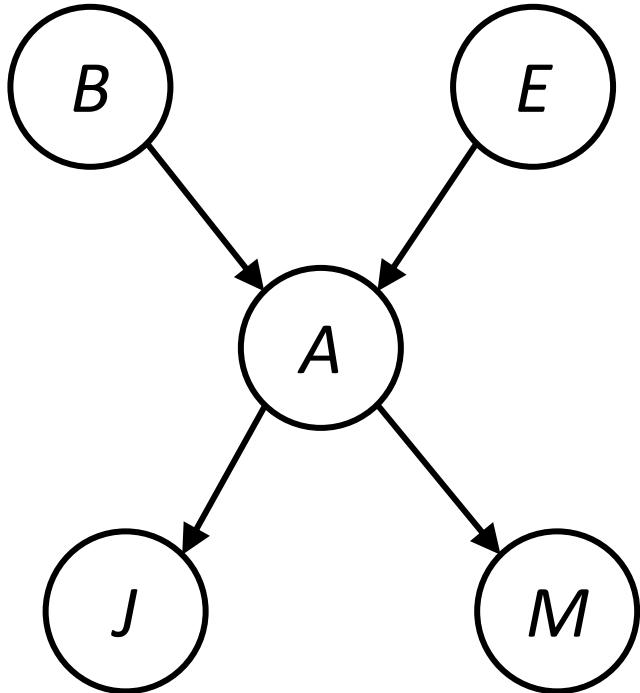
$$P(B \mid +j, +m) \propto_B P(B, +j, +m)$$

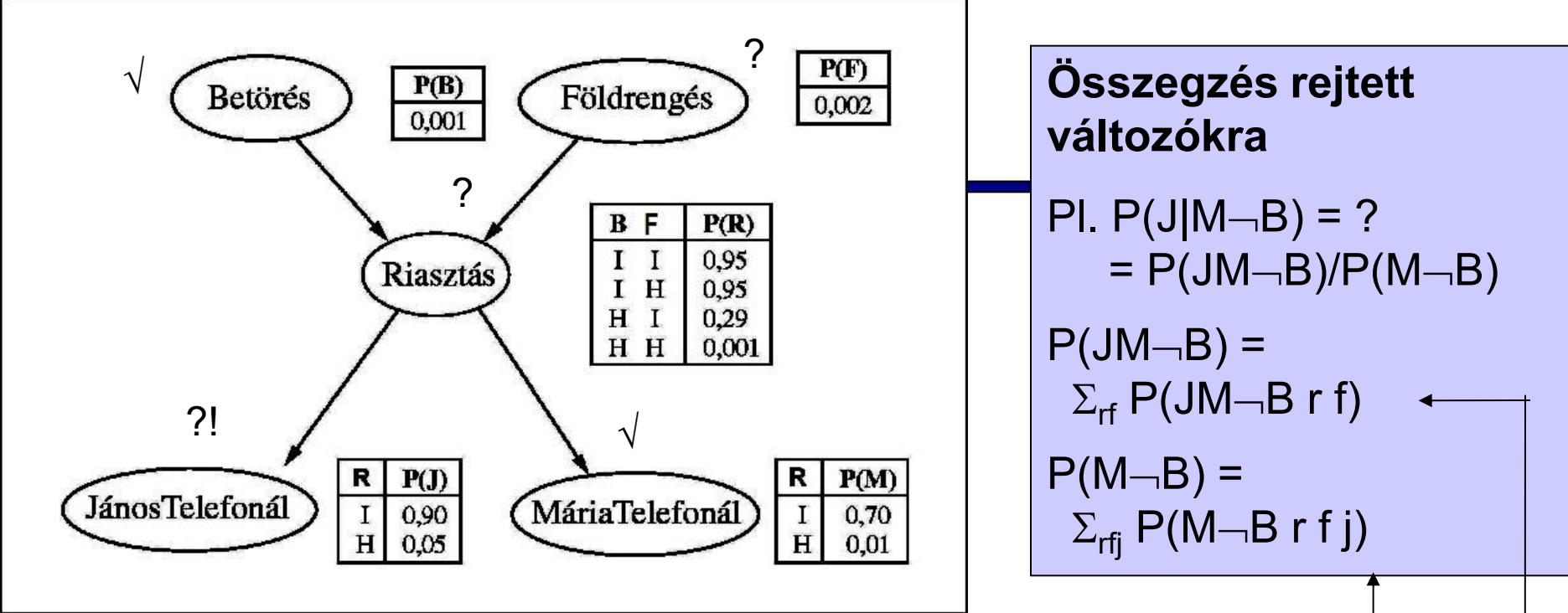
$$= \sum_{e,a} P(B, e, a, +j, +m)$$

$$= \sum_{e,a} P(B)P(e)P(a|B, e)P(+j|a)P(+m|a)$$

$$= P(B)P(+e)P(+a|B, +e)P(+j|+a)P(+m|+a) + P(B)P(+e)P(-a|B, +e)P(+j|-a)P(+m|-a)$$

$$P(B)P(-e)P(+a|B, -e)P(+j|+a)P(+m|+a) + P(B)P(-e)P(-a|B, -e)P(+j|-a)P(+m|-a)$$





Összegzés rejtett változókra

$$\text{Pl. } P(J|M \neg B) = ? \\ = P(JM \neg B)/P(M \neg B)$$

$$P(JM \neg B) =$$

$$\sum_{rf} P(JM \neg B \text{ r f})$$

$$P(M \neg B) =$$

$$\sum_{rfj} P(M \neg B \text{ r f j})$$

$$\begin{aligned}
 P(J M \neg B \quad R \quad F) &= P(J|R) P(M|R) P(R|\neg BF) P(\neg B) P(F) = \dots \\
 P(J M \neg B \quad \neg R \quad F) &= P(J|\neg R) P(M|\neg R) P(\neg R|\neg BF) P(\neg B) P(F) = \dots \\
 P(J M \neg B \quad R \quad \neg F) &= P(J|R) P(M|R) P(R|\neg B \neg F) P(\neg B) P(\neg F) = \dots \\
 P(J M \neg B \quad \neg R \quad \neg F) &= P(J|\neg R) P(M|\neg R) P(\neg R|\neg B \neg F) P(\neg B) P(\neg F) = \dots \\
 \\
 P(M \neg B \quad J \quad R \quad F) &= P(J|R) P(M|R) P(R|\neg BF) P(\neg B) P(F) = \dots \\
 P(M \neg B \quad J \quad R \quad \neg F) &= P(J|R) P(M|R) P(R|\neg B \neg F) P(\neg B) P(\neg F) = \dots \\
 P(M \neg B \quad \neg J \quad R \quad F) &= P(J|\neg R) P(M|\neg R) P(\neg R|\neg BF) P(\neg B) P(F) = \dots \\
 P(M \neg B \quad \neg J \quad R \quad \neg F) &= P(\neg J|R) P(M|R) P(R|\neg B \neg F) P(\neg B) P(\neg F) = \dots \\
 P(M \neg B \quad J \quad \neg R \quad F) &= P(\neg J|\neg R) P(M|\neg R) P(\neg R|\neg BF) P(\neg B) P(F) = \dots \\
 P(M \neg B \quad J \quad \neg R \quad \neg F) &= P(\neg J|\neg R) P(M|\neg R) P(\neg R|\neg B \neg F) P(\neg B) P(\neg F) = \dots
 \end{aligned}$$

Következtetés felsorolással (balról jobbra)

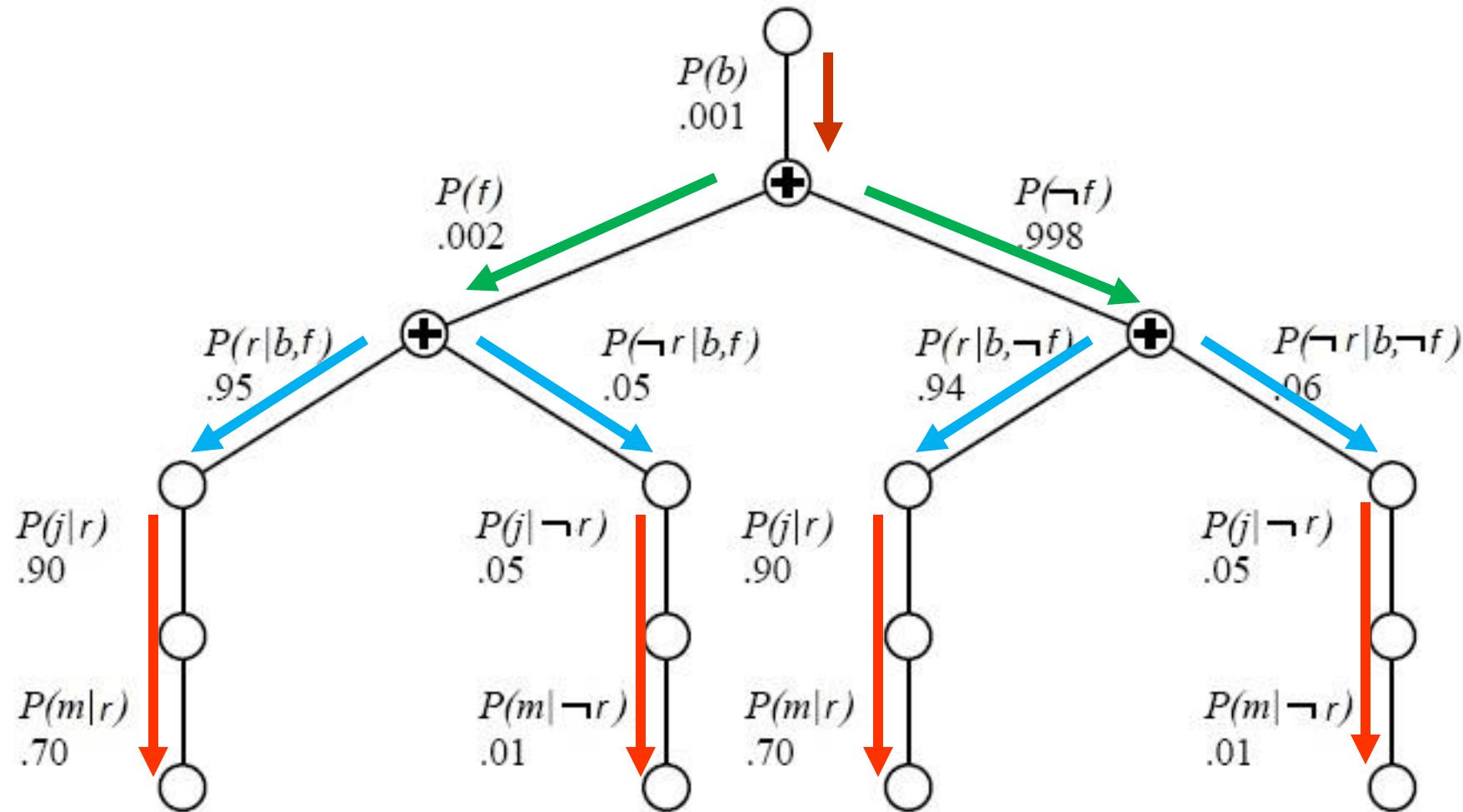
$$P(B | JM) = P(b=\text{lgaz} | j=\text{lgaz} m=\text{lgaz}) = ?$$

$$\begin{aligned} P(B | JM) &= \alpha \sum_f \sum_r P(B \text{ } f \text{ } r \text{ } JM) \\ &= \alpha \sum_f \sum_r P(B) P(f) P(r | B f) P(J | r) P(M | r) \\ &= \alpha P(B) \sum_f P(f) \sum_r P(r | B f) P(J | r) P(M | r) \end{aligned}$$

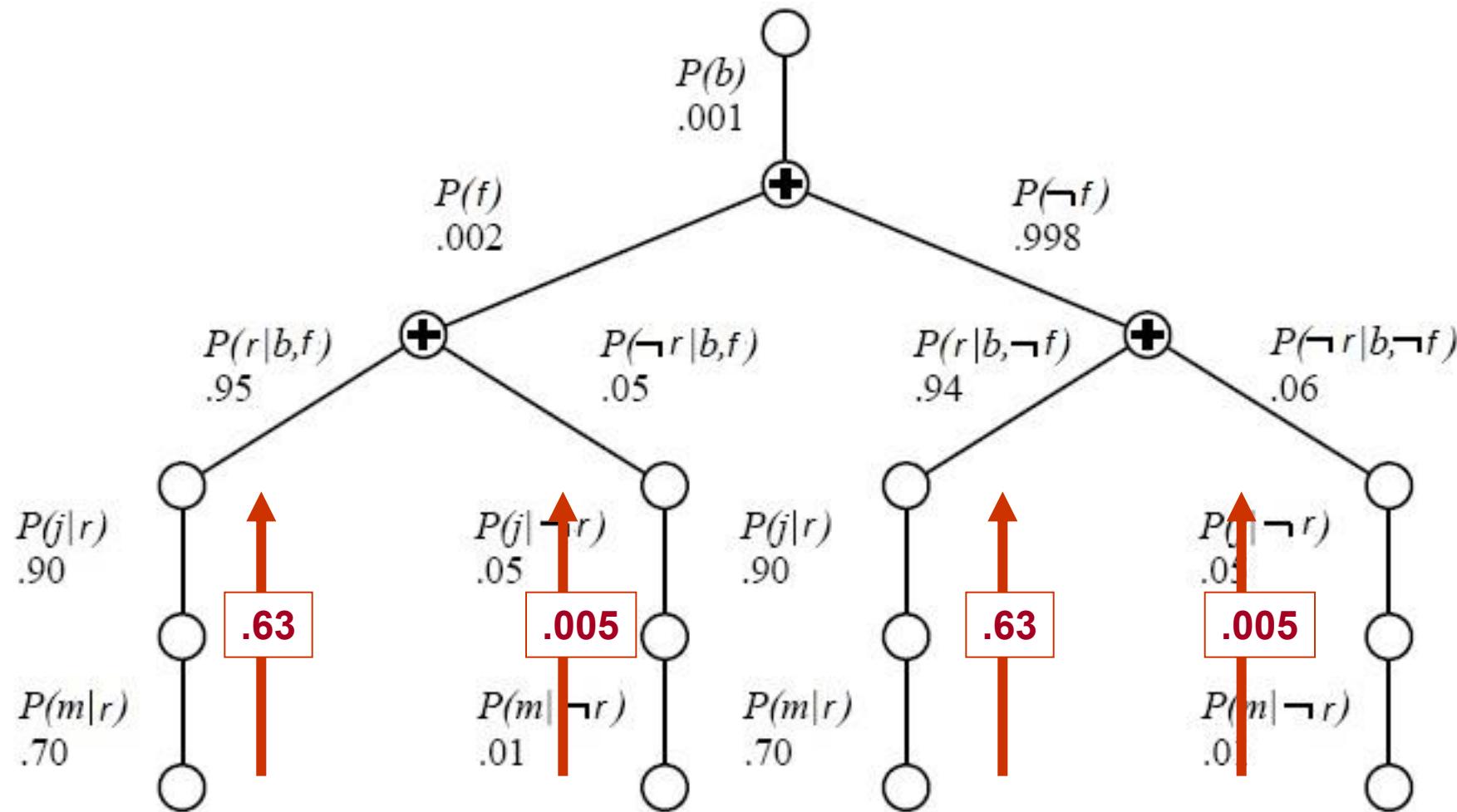
és pl. $P(F | JM) = \alpha \sum_b \sum_r P(F \text{ } b \text{ } r \text{ } JM) = \dots$

$$P(B | JM) \geq P(F | JM) ?$$

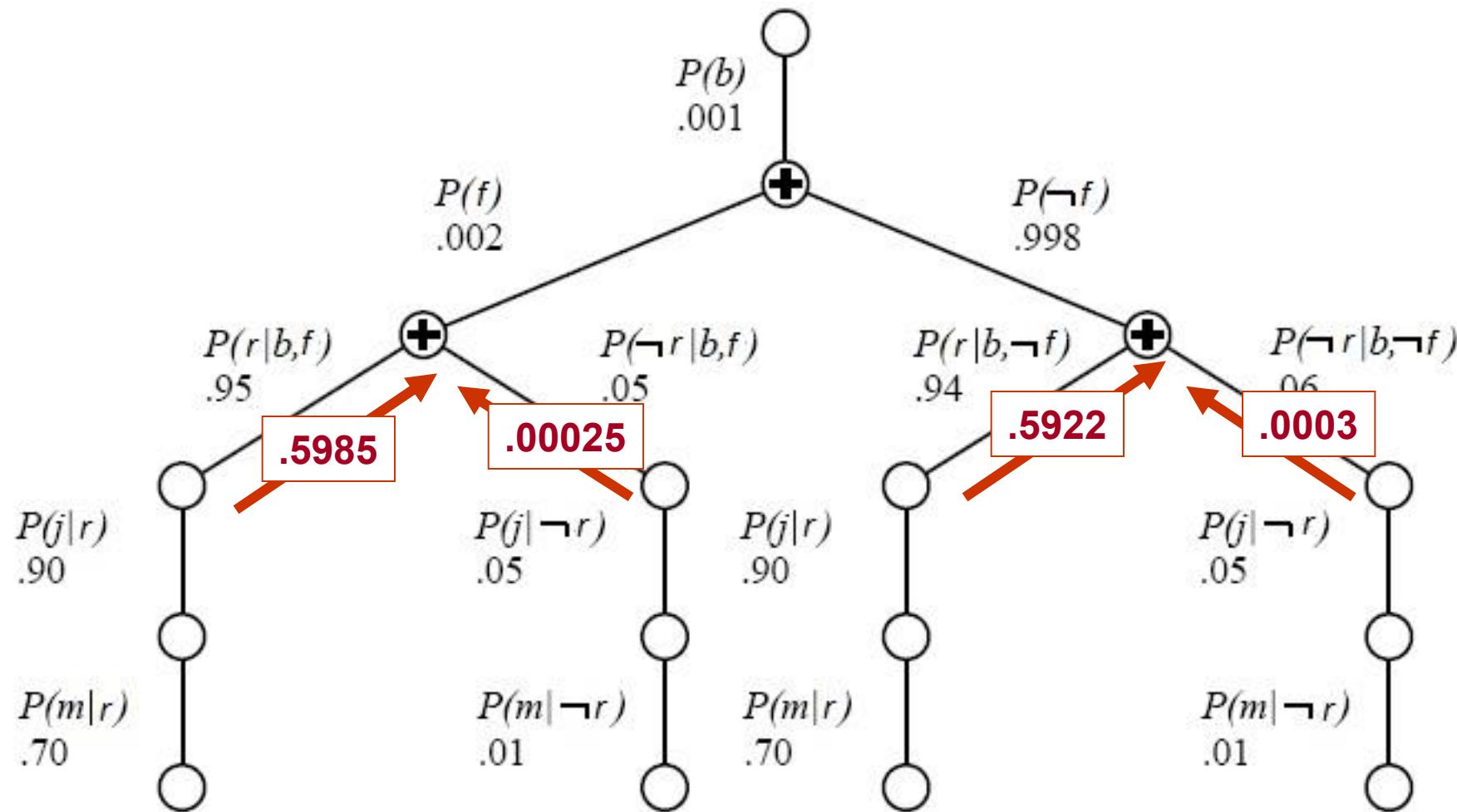
$$P(B | J M) = \alpha P(B) \sum_f P(f) \sum_r P(r | B f) P(J | r) P(M | r)$$



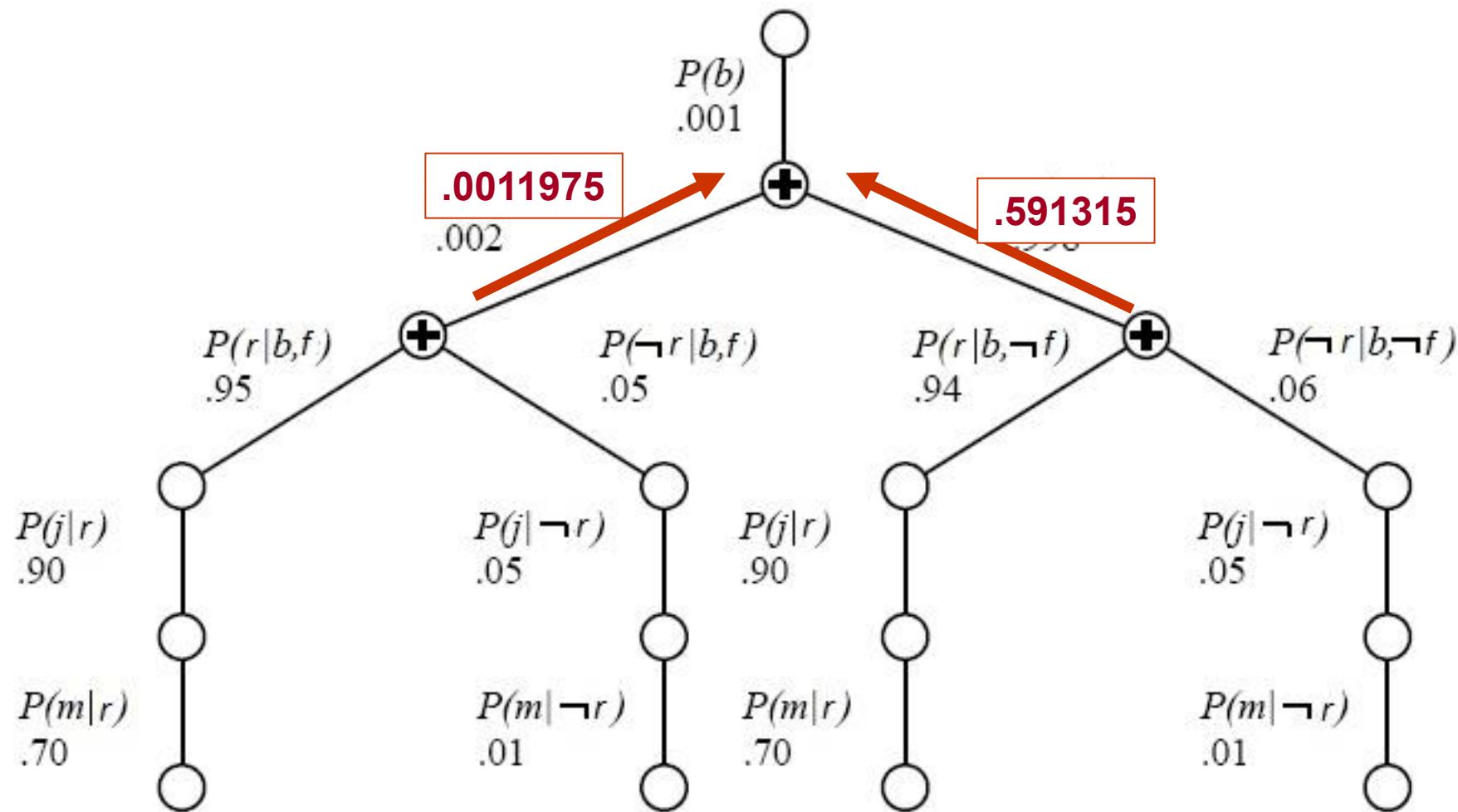
$$P(B | J M) = \alpha P(B) \sum_f P(f) \sum_r P(r | B f) P(J | r) P(M | r)$$



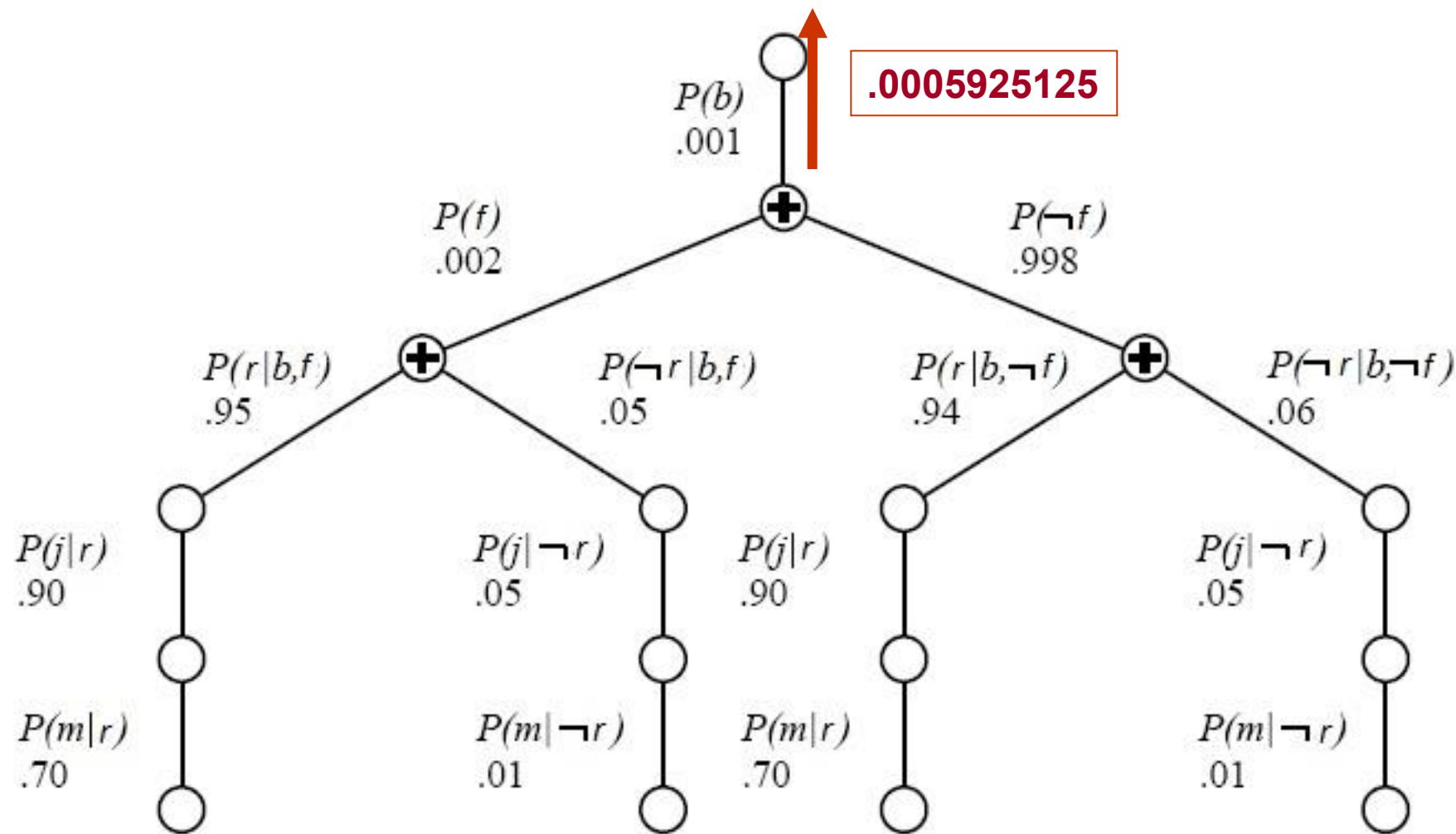
$$P(B | J M) = \alpha P(B) \sum_f P(f) \sum_r P(r | B f) P(J | r) P(M | r)$$



$$P(B \mid J M) = \alpha P(B) \sum_f P(f) \sum_r P(r \mid B f) P(J \mid r) P(M \mid r)$$



$$P(B \mid J M) = \alpha P(B) \sum_f P(f) \sum_r P(r \mid B f) P(J \mid r) P(M \mid r)$$



Irreleváns változók eliminálása

$$P(J | B) = \alpha P(B) \sum_f P(f) \sum_r P(r | B f) P(J | r) \sum_m P(m | r)$$

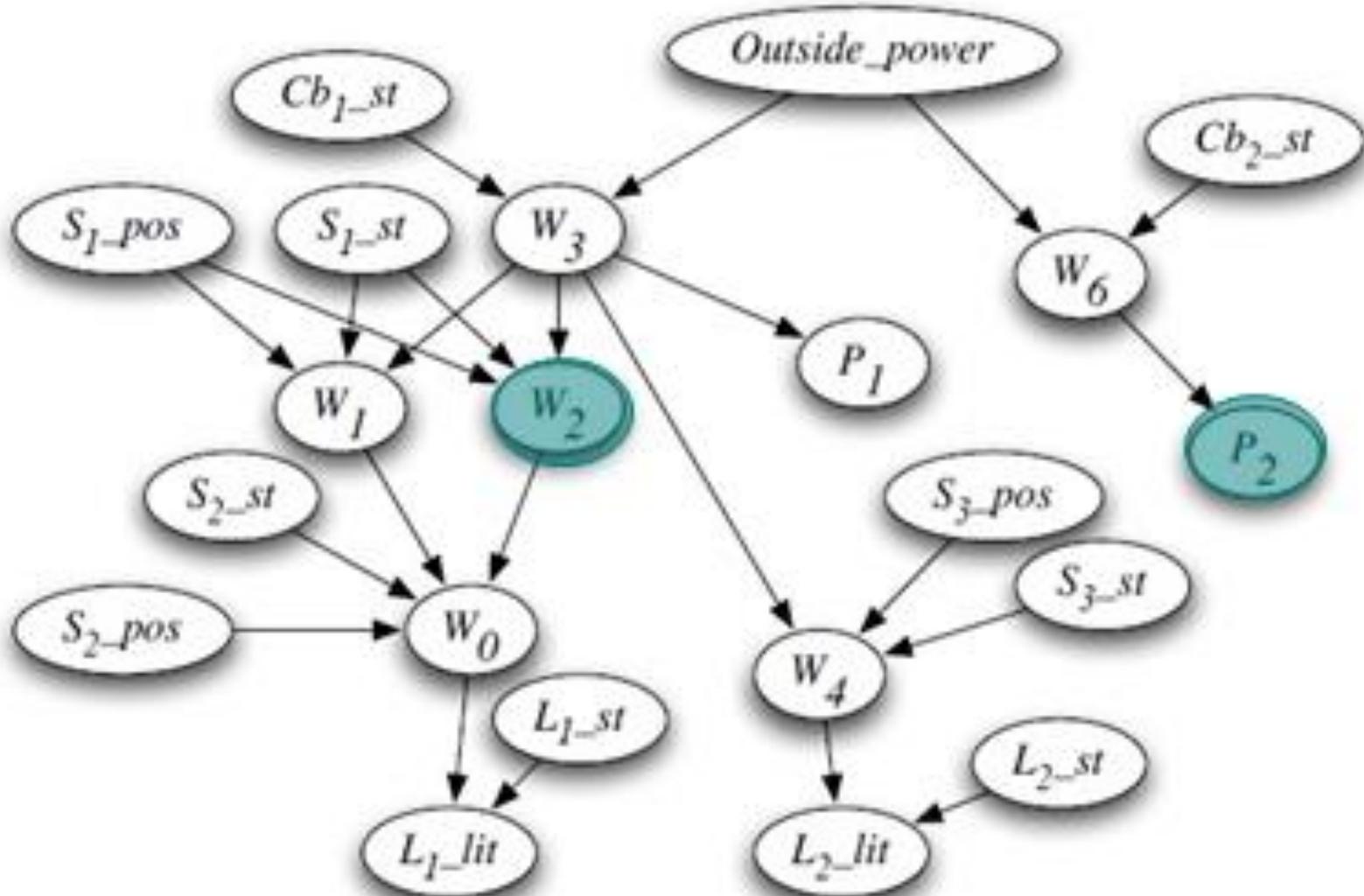
$\quad\quad\quad = 1$

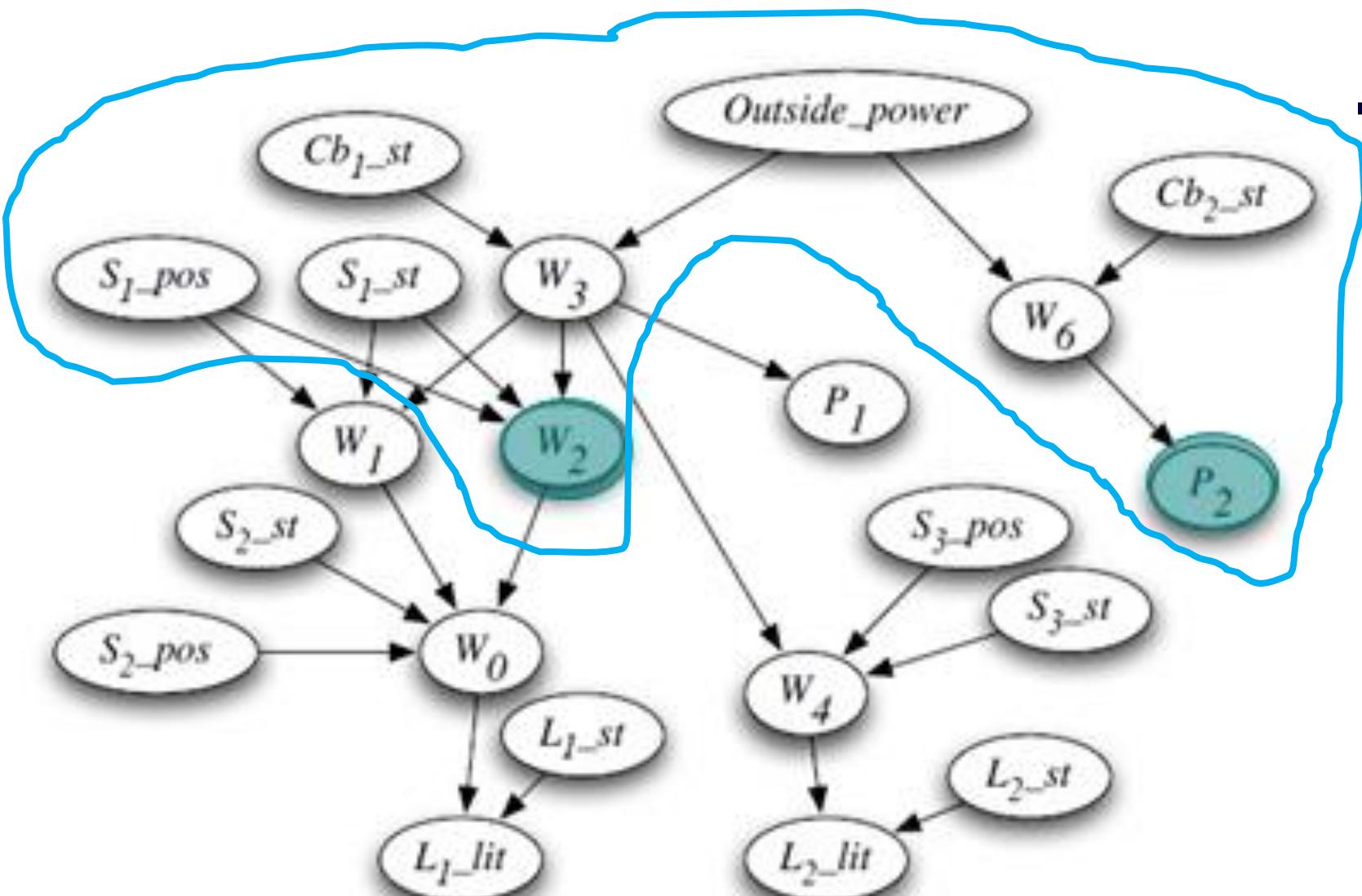
P(János Telefonál|Betörés) lekérdezés eredményét nem változtatja meg a MáriaHív eltávolítása a hálóból.

Általában, bármely **levél** csomópontot eltávolíthatunk, ami **nem célváltozó** vagy **nem bizonyíték** változó.

Eltávolítás után lehetnek újabb levélcsomópontok, amelyek szintén irrelevánsak lehetnek.

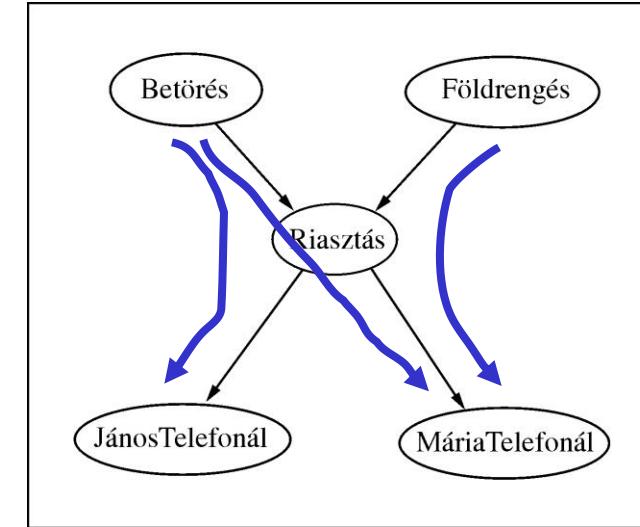
Minden változó, ami nem ōse a célváltozónak, vagy egy bizonyíték változónak irreleváns a lekérdezésre. A változó elimináló algoritmus ezért az összes ilyen változót eltávolíthatja a lekérdezés kiértékelése előtt.



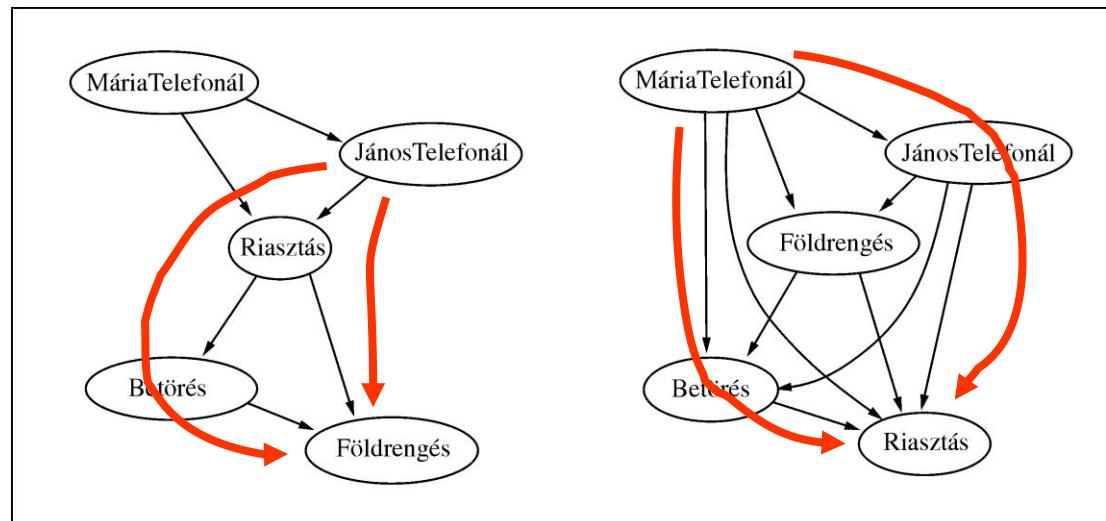


Az egzakt következtetés komplexitása

egyszeresen összekötött,
bármely két csp. között legfeljebb
egyetlen egy irányítatlan út van



többszörösen összekötött
bármely két csomópont
között több az út



Algoritmusok lekérdezések megválaszolására

A.) egyszeresen összekötött, fa gráf (polytree)

- létezik lineáris komplexitású algoritmus

B.) többszörösen összekötött

- nem létezik zárt alakú (rekurzív) algoritmus
 - vagy a komplexitás megugrik (l. előbb), vagy csak közelítő módszerek maradnak

Algoritmusok lekérdezések megválaszolására

A számítás rekurzív hívásokból áll, X-ből indulva,
a hálóban minden lehetséges úton haladva (fel/le).

A rekurzió leáll a:

ténycsomóponton,
gyökér csomóponton (szülő nélküli csomópont) és
levélcsomóponton (gyermek nélküli csomópont).

Az algoritmus lineáris a háló csomópontjainak számában.

Ez csak azért lehetséges, mert a háló fa gráf.

Következtetés többszörösen összekötött hálókban

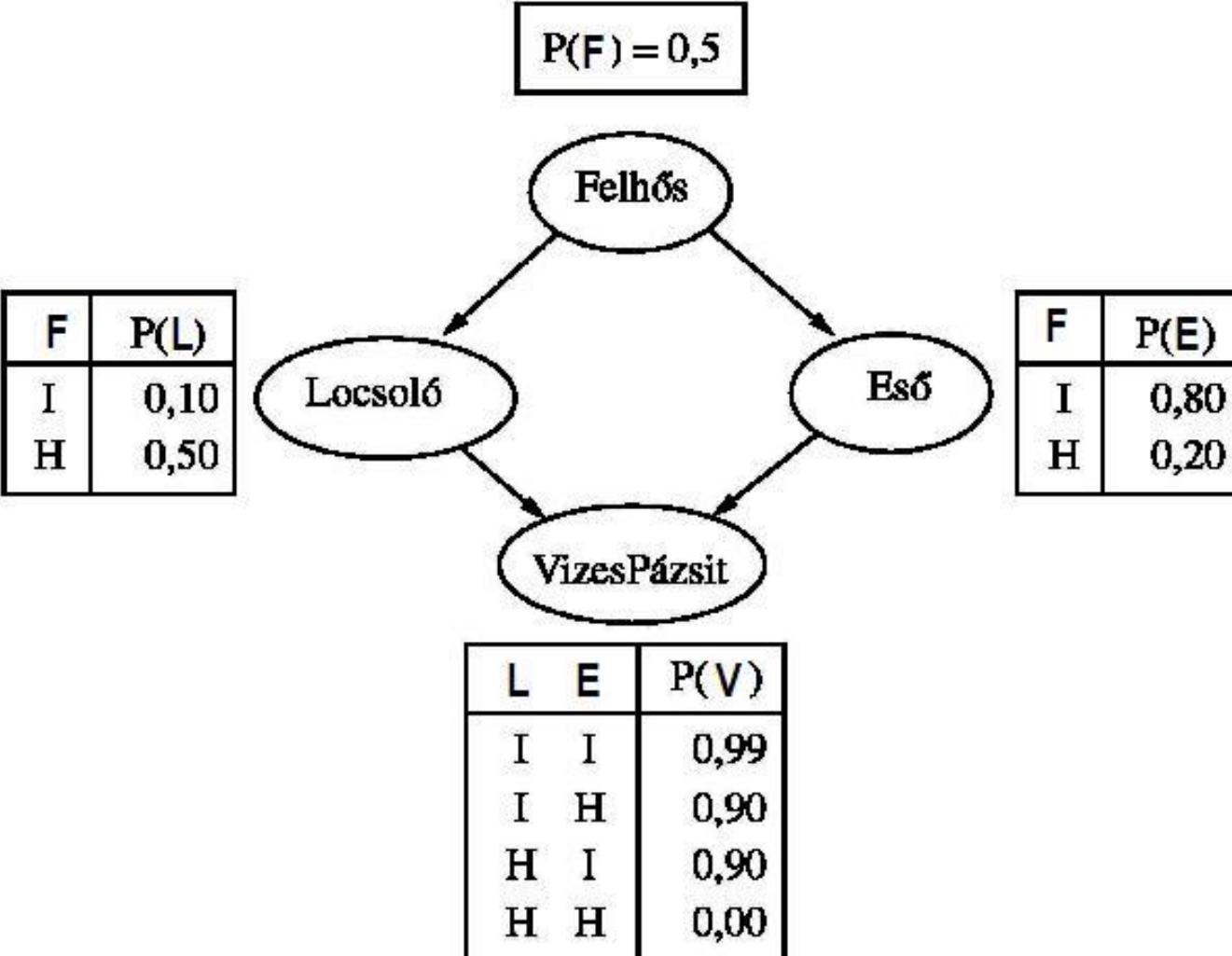
Csoportosító, összevonó eljárások:

- Átalakítják a hálót a valószínűségek szempontjából ekvivalens (de más topológiájú) fa gráffá, a nem megfelelő csomópontokat összevonva (**majd lineáris**).

Sztochasztikus szimulációs eljárások:

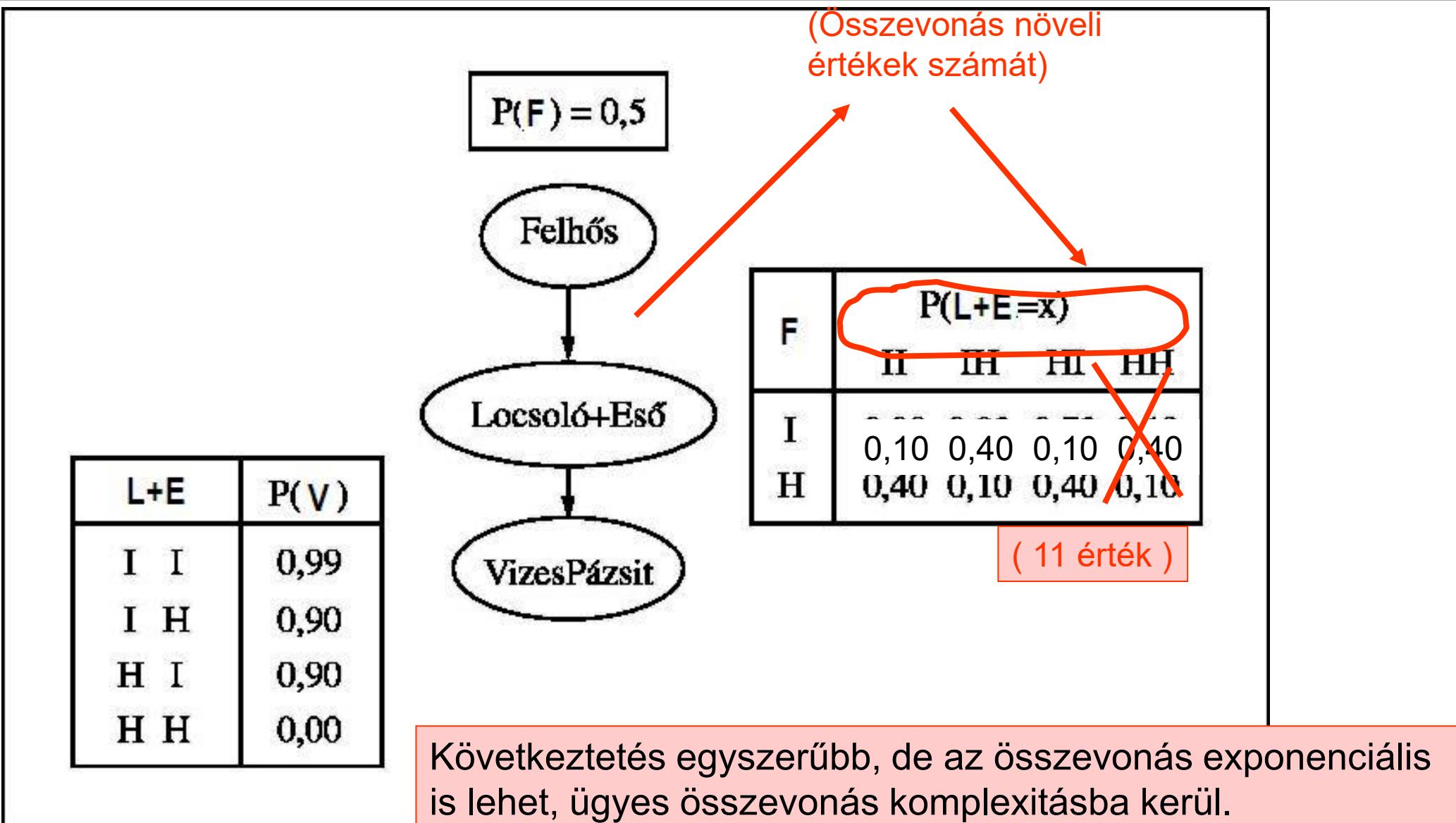
- A tárgytartomány nagyon nagy számú konkrét modelljét generálják le, ami konzisztens a valószínűségi háló általdefiniált eloszlással.
- Ez alapján az egzakt eredmények közelítését adják.

Eredeti háló



(9 érték)

Összevonás



Közvetlen logikai mintavételezés: sztochasztikus szimuláció

Ismételten **leszimuláljuk** a háló által leírt világot
(háló = véletlen számgenerátor, elemi eseményeket sorsol)
a kérdéses valószínűségeket a megfelelő események előfordulási
gyakoriságával becsüljük meg.

Minden szimulációs ciklusban:

- a gyökér csomópontok értékeinek véletlen sorsolása az a priori valószínűségeinek megfelelően
- ez szülői feltétel a gyerek csomópontok számára, a gyerek sorsolásához a valószínűséget a szülői feltételhez rendelt FVT-ból választjuk
- ugyanezt tesszük lefelé haladva a hálóban

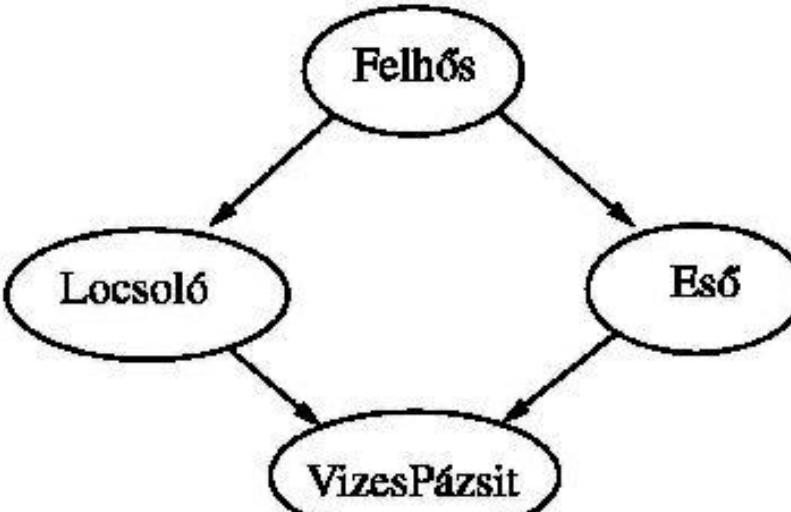
A $P(X)$ megbecsüléséhez a folyamatot sokszor megismétljük, és kiszámítjuk az esemény relatív frekvenciáját.

Sztochasztikus szimuláció

Sorsolás

$$P(F) = 0,5$$

F	P(L)
I	0,10
H	0,50



F	P(E)
I	0,80
H	0,20

L	E	P(V)
I	I	0,99
I	H	0,90
H	I	0,90
H	H	0,00

Sztochasztikus szimuláció – 1. lépés

Sorsolás

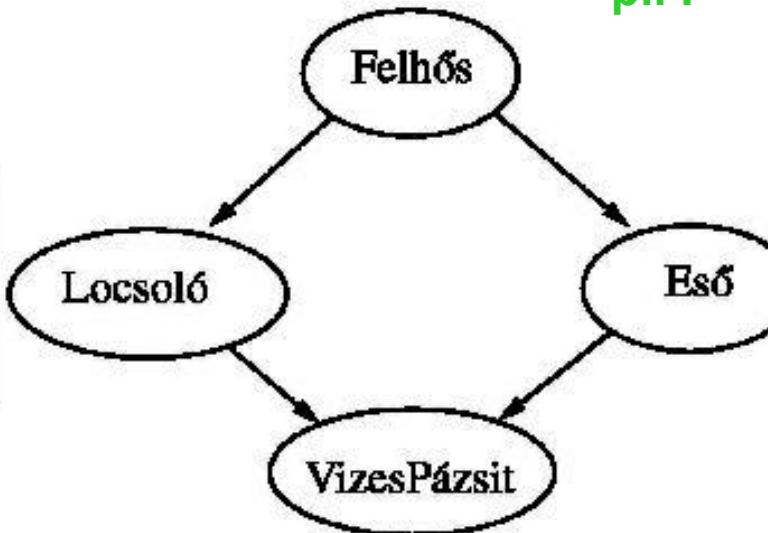


$$P(F) = 0,5$$



pl. F = 1

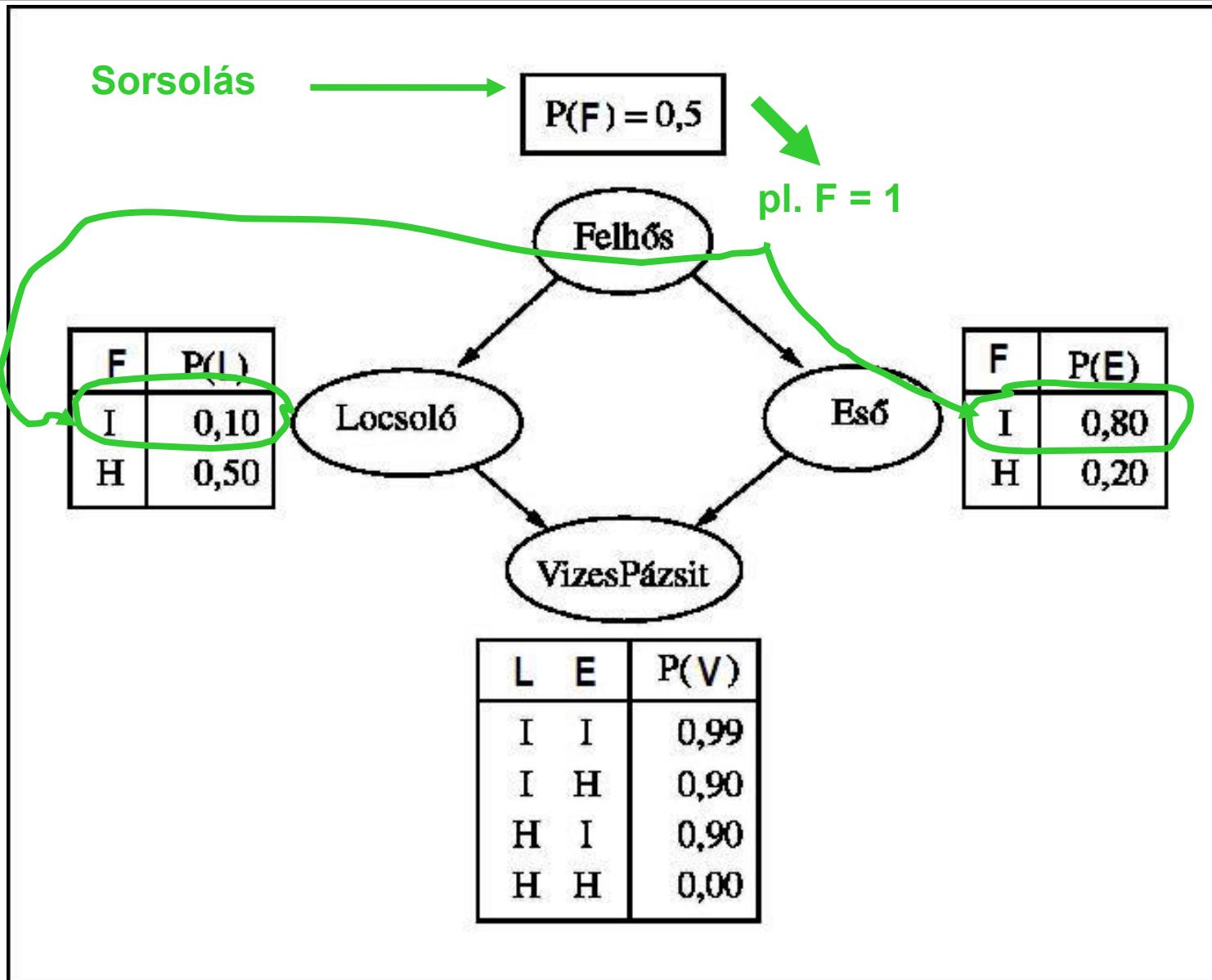
F	P(L)
I	0,10
H	0,50

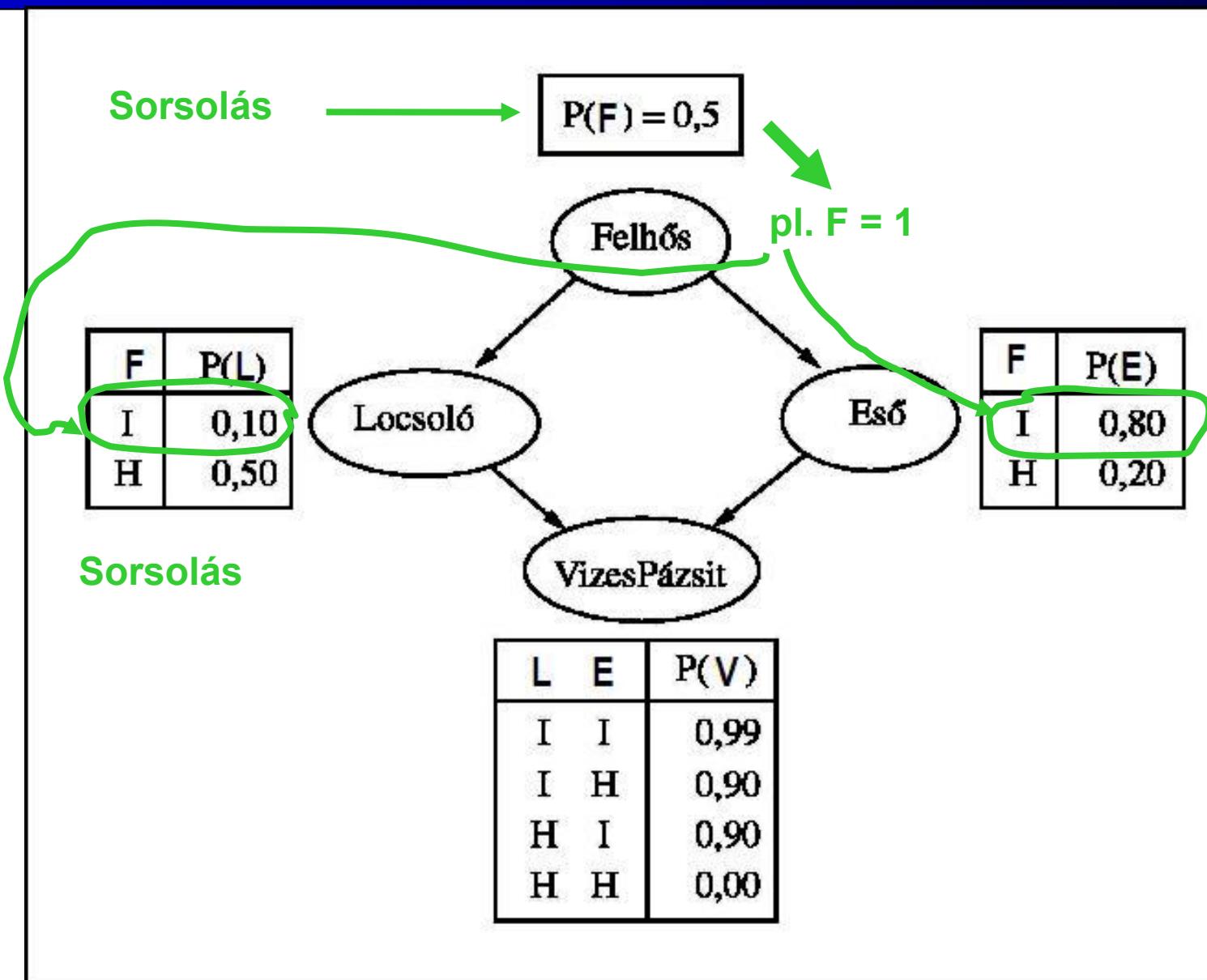


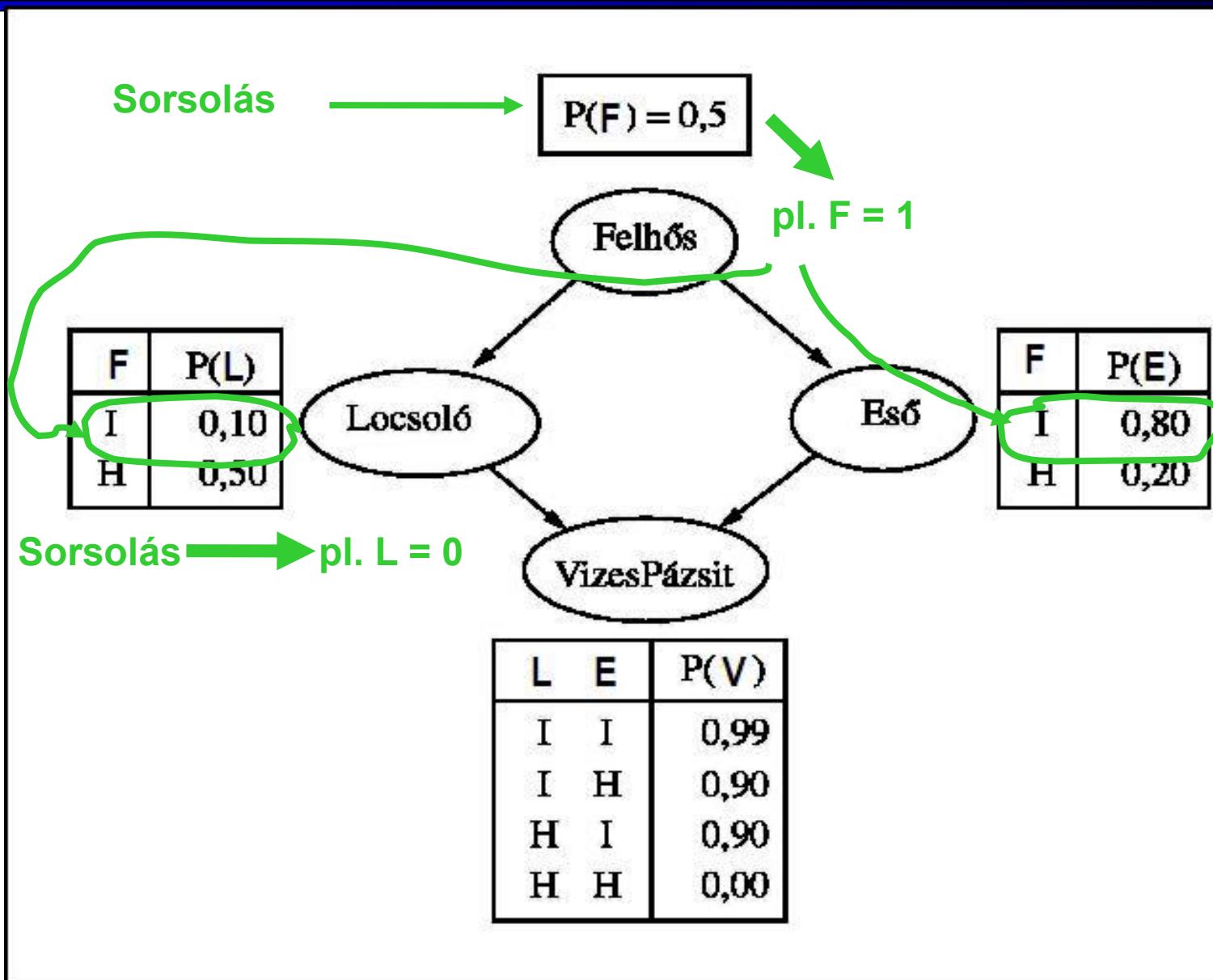
F	P(E)
I	0,80
H	0,20

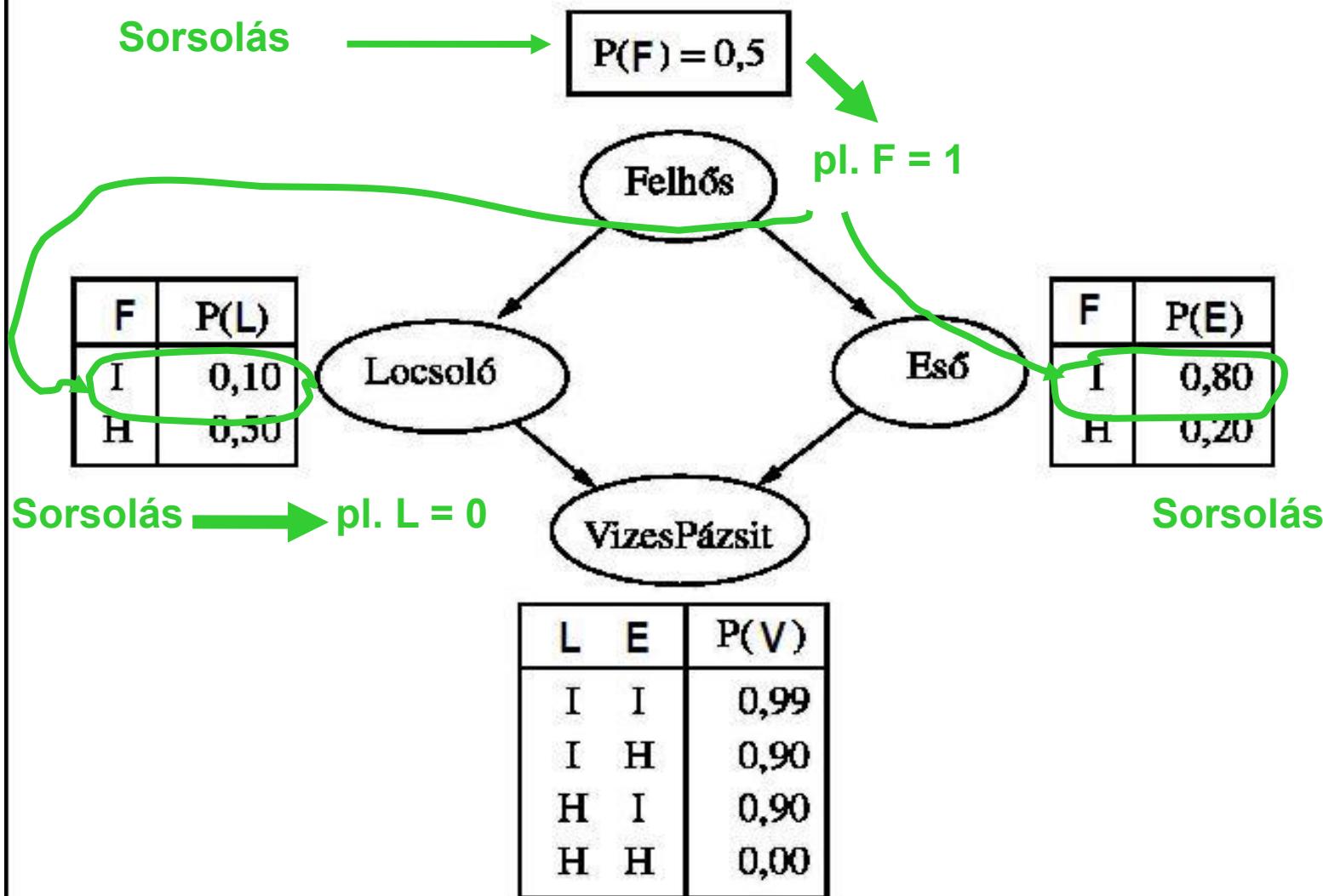
L	E	P(V)
I	I	0,99
I	H	0,90
H	I	0,90
H	H	0,00

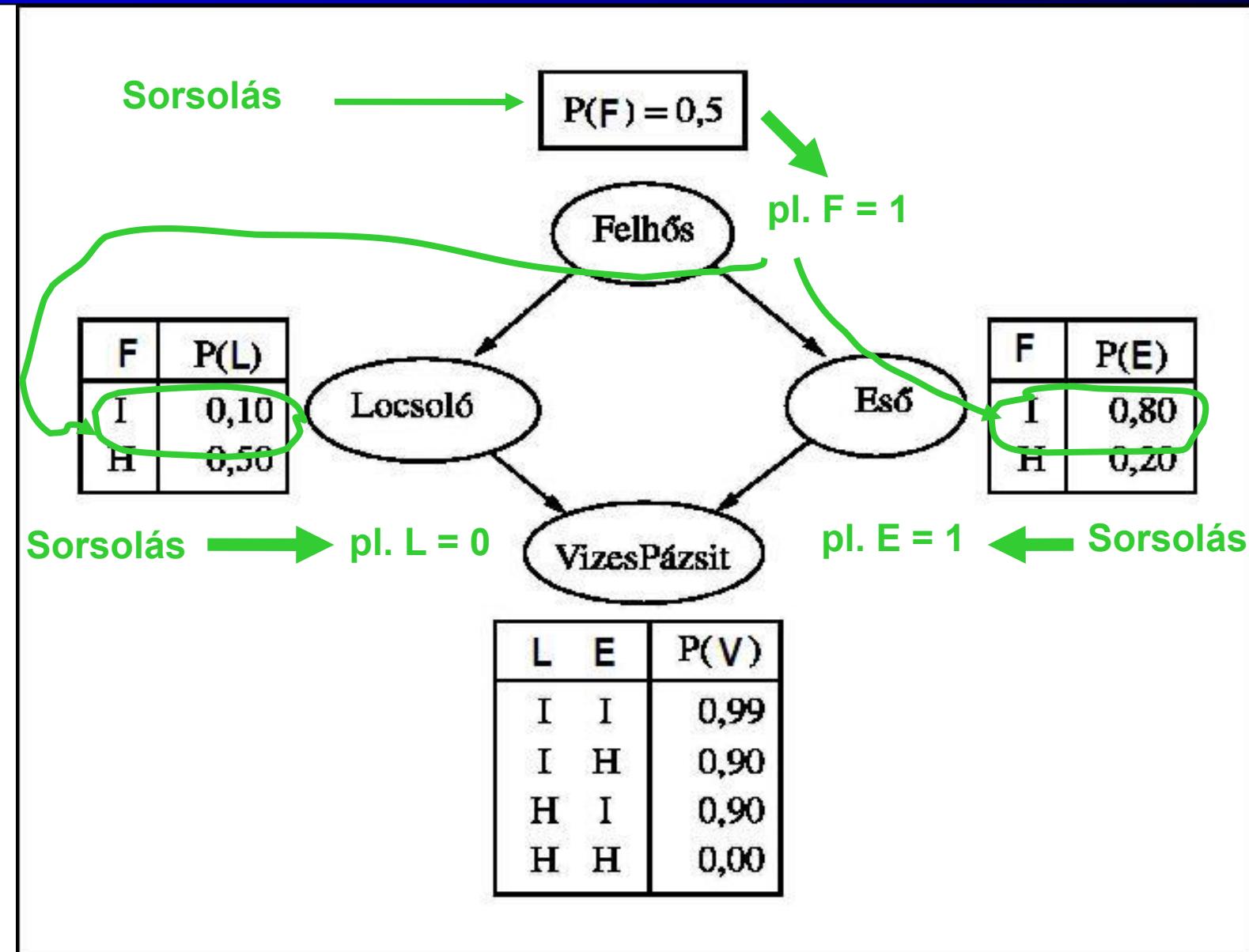
Sztochasztikus szimuláció – 3. lépés

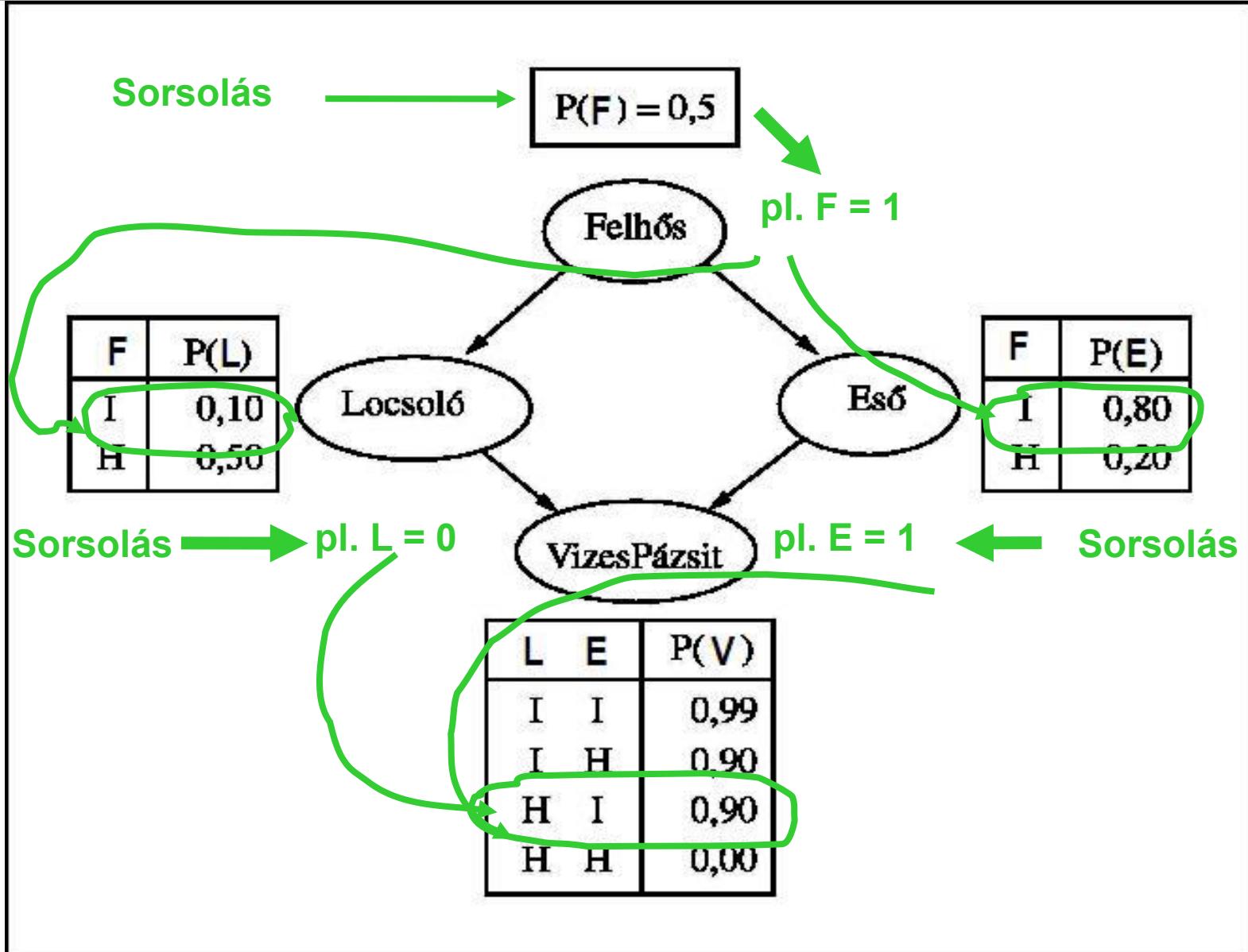


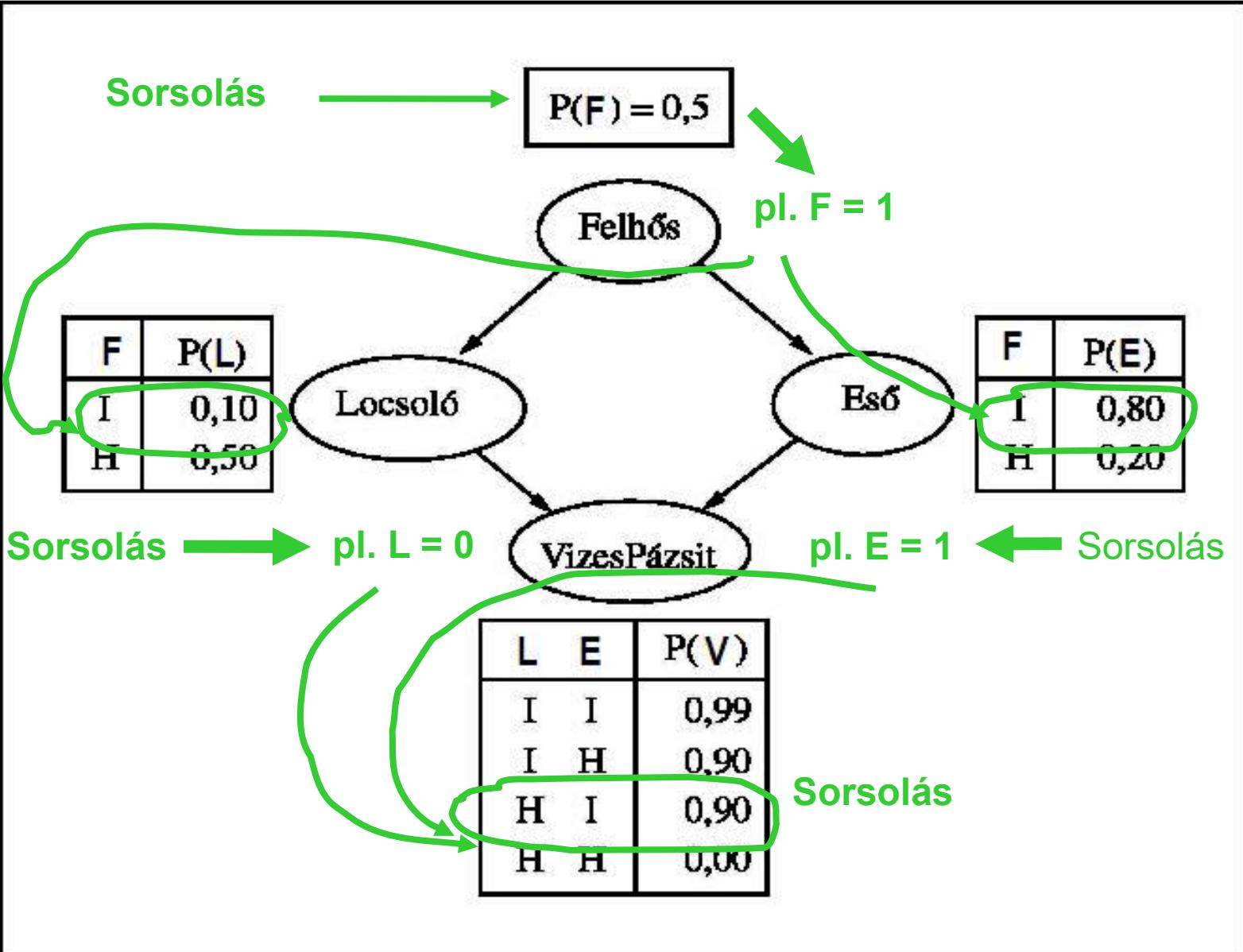


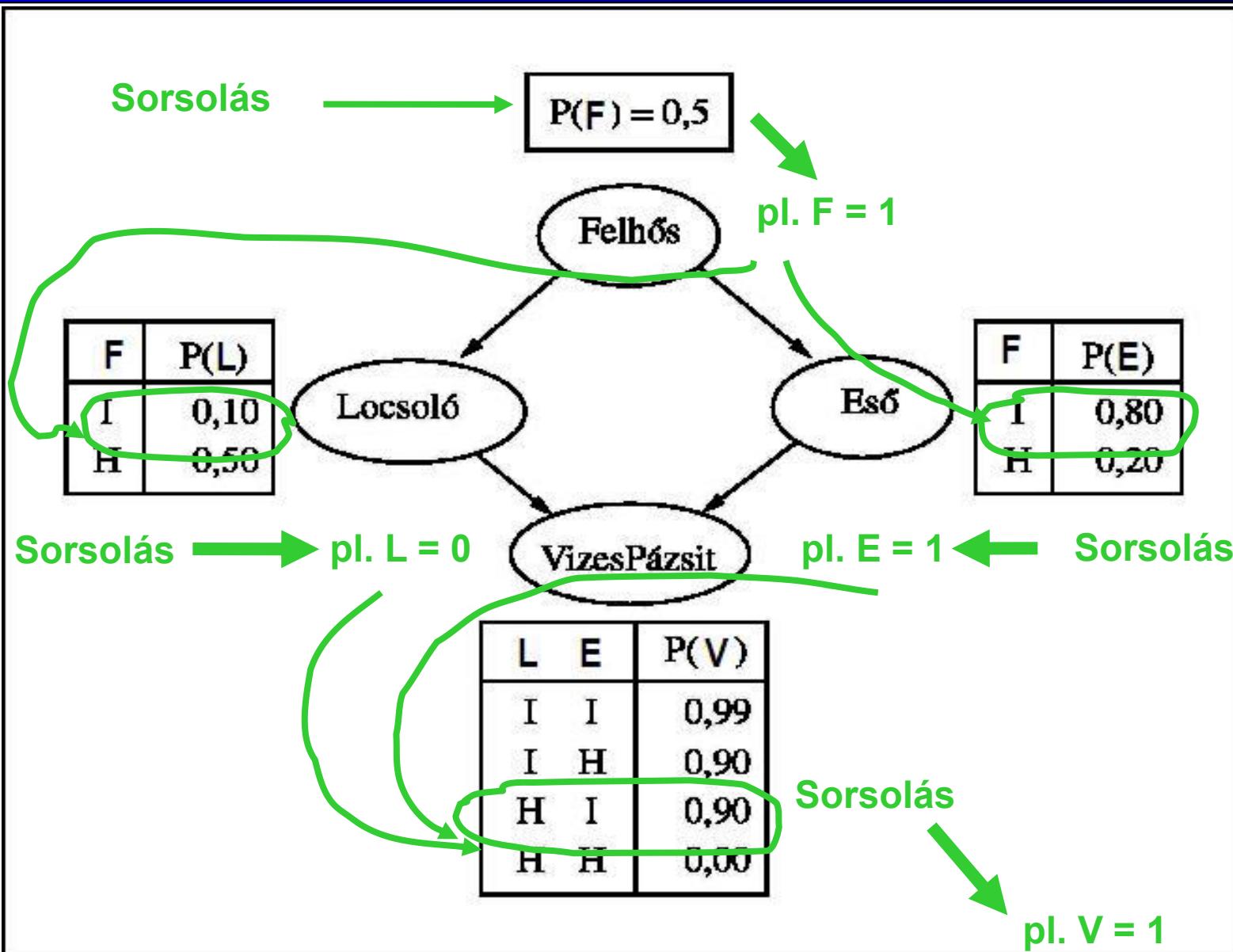












Elutasító logikai mintavételezés

Először a háló által megadott a priori eloszlásból generál mintákat, majd elutasítja azokat, amelyek nem illeszkednek a bizonyítékhoz.

Sorsolások száma = Locsoló = Igaz N_L (nincs elutasítva)
 $Locsoló = Igaz \text{ és } Eső = Igaz \ N_{LE}$

$$P(Eső | Locsoló) \leftarrow N_{LE} / N_L$$

Az elutasító mintavétel legnagyobb hibája, hogy nagyon sok mintát utasít el.

Az **e** bizonyítékkal konzisztens minták aránya exponenciálisan egyre kevesebb, ahogy a bizonyítékváltozók száma nő (**több feltétel = egyre ritkább esemény**), így az eljárás egyszerűen használhatatlan komplex problémákban.

A fő probléma: ha az érdekes események igen ritkán fordulnak elő.

Pl. a következő értéket szeretnénk tudni:

$$P(\text{Eső} \mid \text{VizesPázsit} \wedge \text{Locsoló})$$

Mivel az **VizesPázsit** \wedge **Locsoló** ritkán fordul elő a világban, a szimuláció során a legtöbb menetben más értékeket kapunk ezekre a tény változókra, és ezeket az eseteket **nem tudjuk felhasználni**.

Valószínűségi súlyozás

- Amikor tény változóhoz érünk, ahelyett, hogy véletlenül választanánk egy értéket (a feltételes valószínűségek alapján), mindenkor a tény változó adott kívánt értékét választjuk
(= a ritka esemény **mindig forduljon elő!)**
- de felhasználjuk a feltételes valószínűségét, hogy az mennyire is valószínű.

az így kapott hozzájárulás a relatív frekvenciához nem 1, hanem kis valószínűség, a likelihood értékek szorzata

Példa:

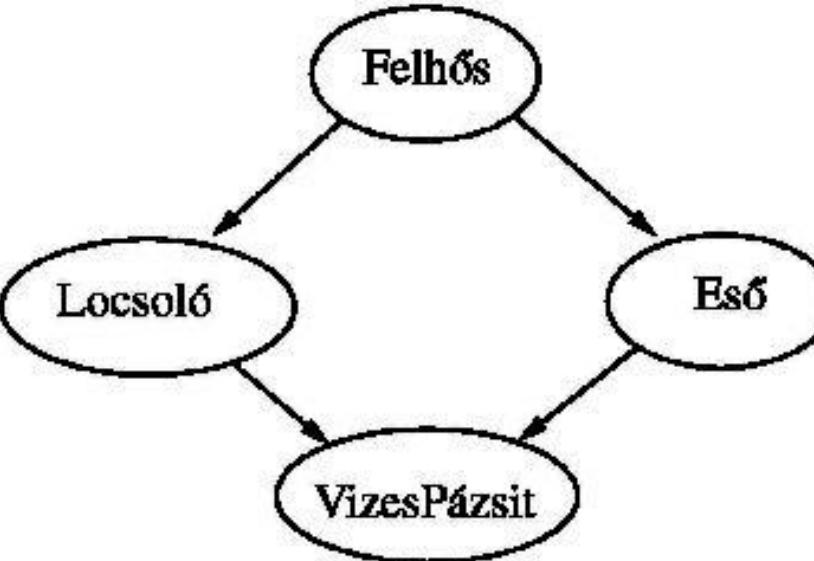
$$P(\text{Eső} | \text{VizesPázsit}, \text{Locsoló})$$

Sorsolás



$$P(F) = 0,5$$

F	P(L)
I	0,10
H	0,50



F	P(E)
I	0,80
H	0,20

L	E	P(V)
I	I	0,99
I	H	0,90
H	I	0,90
H	H	0,00

$$W = 1$$

Példa:

$$P(\text{Eső} | \text{VizesPázsit}, \text{Locsoló})$$

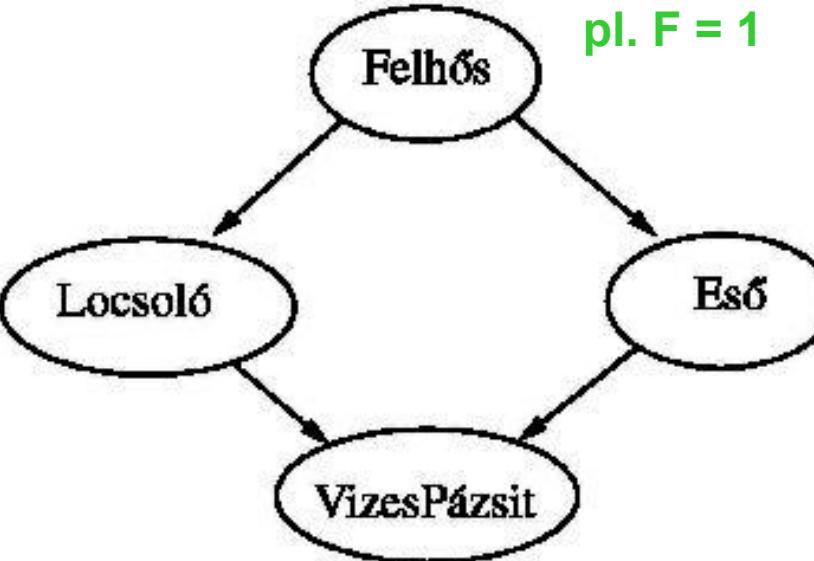
Sorsolás



$$P(F) = 0,5$$

pl. $F = 1$

F	$P(L)$
I	0,10
H	0,50



F	$P(E)$
I	0,80
H	0,20

L	E	$P(V)$
I	I	0,99
I	H	0,90
H	I	0,90
H	H	0,00

$W = 1$

Példa:

$$P(\text{Eső} | \text{VizesPázsit}, \text{Locsoló})$$

Sorsolás

$$P(F) = 0,5$$

$$\text{pl. } F = 1$$

F	P(L)
I	0,10
H	0,50

Beállítás!

$$L = 1$$

Locsoló

Felhős

Eső

F	P(E)
I	0,80
H	0,20

VizesPázsit

L	E	P(V)
I	I	0,99
I	H	0,90
H	I	0,90
H	H	0,00

$$W \leftarrow W \times P(\text{Locsoló}=igaz | \text{Felhős}=igaz) = 0,1.$$

Példa:

$$P(\text{Eső} | \text{VizesPázsit}, \text{Locsoló})$$

Sorsolás

$$P(F) = 0,5$$

F	P(L)
I	0,10
H	0,50

Beállítás!

$$L = 1$$

Locsoló

Felhős

$$\text{pl. } F = 1$$

F	P(E)
I	0,80
H	0,20

Sorsolás

$$\rightarrow \text{pl. } E = 1$$

VizesPázsit

L	E	P(V)
I	I	0,99
I	H	0,90
H	I	0,90
H	H	0,00

$$W \leftarrow W \times P(\text{Locsoló}=igaz | \text{Felhős}=igaz) = 0,1.$$

Példa:

$$P(\text{Eső} | \text{VizesPázsit}, \text{Locsoló})$$

Sorsolás

$$P(F) = 0,5$$

pl. $F = 1$

F	$P(L)$
I	0,10
H	0,50

Beállítás!
 $L = 1$

Locsoló

Felhős

Eső

F	$P(E)$
I	0,80
H	0,20

Sorsolás
pl. $E = 1$

L	E	$P(V)$
I	I	0,99
I	H	0,90
H	I	0,90
H	H	0,00

Beállítás $V = 1$

[F igaz, L igaz, E igaz, V igaz]

$$W \leftarrow W \times P(\text{VizesPázsit}=igaz | \text{Locsoló}=igaz, \text{Eső}=igaz) = 0,099.$$

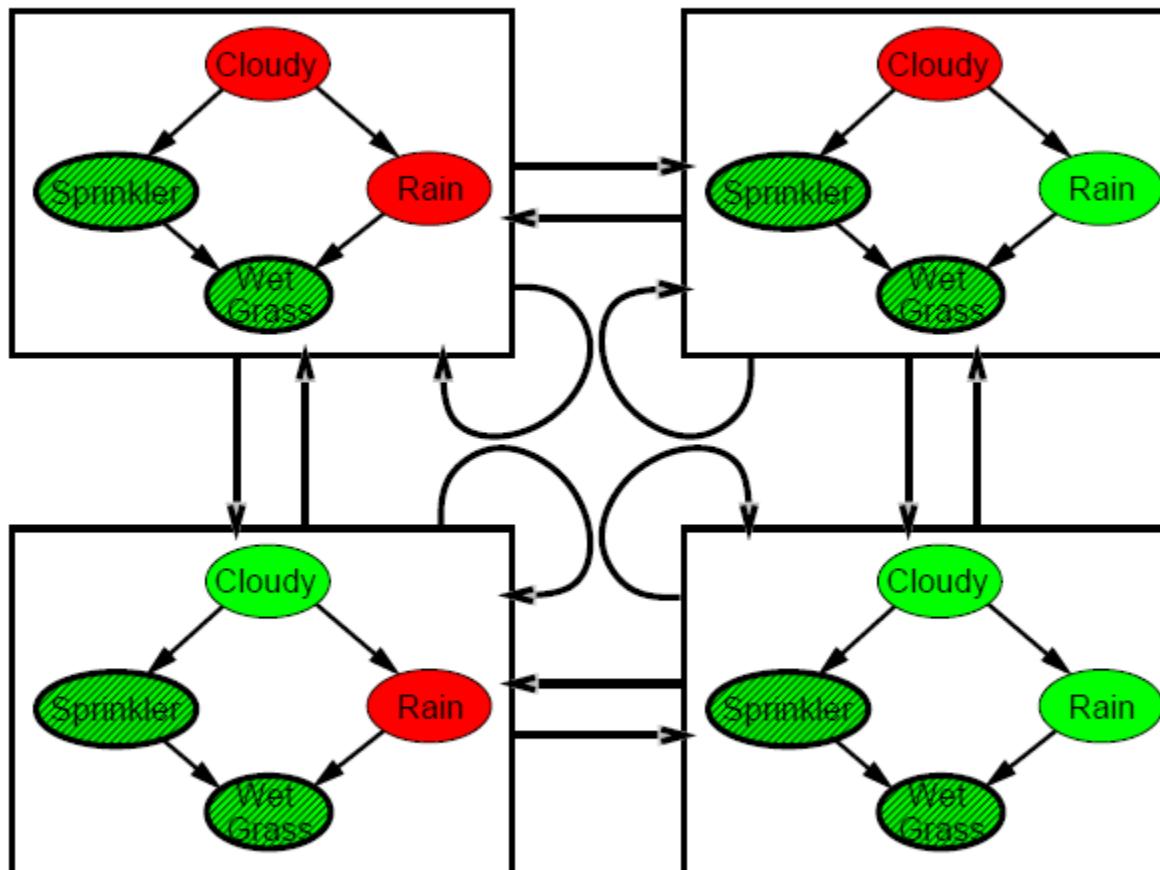
Valószínűségi súlyozás

- valószínűségi súlyozás az összes generált mintát felhasználja
- a teljesítménye leromlik, amint a bizonyíték változók száma növekszik (a legtöbb mintának nagyon kis súlya lesz és így a súlyozott becslést főként a minták azon töredéke határozza meg, amelyek egy elenyésző valószínűségnél jobban illeszkednek a bizonyítékokhoz)
- **gyorsabban konvergál**, mint a logikai mintavételezés
- **igen nagy méretű** valószínűségi hálókat is képes kezelní
- probléma: pontos valószínűség kis valószínűségű eseményekre = **hosszú idő**
- egy adott pontossághoz szükséges futási idő **fordítottan arányos** az esemény valószínűségével

Kritikus események: ... egy nukleáris reaktor leolvadása egy adott napon $P \approx 0$, de nagy különbség van 10^{-5} és 10^{-10} között, így ekkor is pontos értékeket kell kapnunk

Markov Chain Monte Carlo (MCMC) mintavételezés (változók értékkészletén)

With $\text{Sprinkler} = \text{true}$, $\text{WetGrass} = \text{true}$, there are four states:



Wander about for a while, average what you see

Adapted from AIMA