

## 1 Bevezető

Ez a rövid cikk alapvetően didaktikai szándékú és fő célja, hogy megmutassa a XX. század egyik legkiemelkedőbb magyar matematikusának, Neumann Jánosnak egy igazán világraszóló eredményét, pontosabban az ahhoz vezető fő gondolatokat, amit ma "Minimax-tételnek" vagy a játékelmélet alaptételének is neveznek. A leírtak alapján akár egy középiskolai kísérleti kipróbálást is meg lehet szervezni, amit a szerző meg is tett évekkel ezelőtt több vidéki és fővárosi iskolában. Két, nem csak a matematikus világban világhírűvé vált János született majdnem pontosan 100 év különbséggel a XIX. és a XX. században. Mindketten a világon valaha élt legjelentősebb matematikusok közé tartoznak. Ezért is fontos lenne az iskolában mindkettőjükéről beszélni, hiszen magyar tanuló számára a matematika szó elhangzásakor legalább ezek a nevek be kellene, hogy ugorjanak. Egyikük Bolyai János (1802-1860), akinek a nem-euklideszi geometriát köszönhetjük, s amelynek iskolai bemutatása először Lénárt István gömbjeivel vált lehetővé. Bolyai elismerése tragikus élete során nem, csak halála után kezdődött, igaz azóta is töretlen. Eredménye a modern matematika egyik előfutárává tette, aki évtizedekkel megelőzte korát. Ennek az úttörő szerepnek a bemutatására egy tudományelméleti megközelítést választó beszélgetésre utalnék, amely Staar Gyula könyvében [1] olvasható a Tóth Imrével folytatott dialógusban. Munkásságának igazi jelentősége remekül kiviláglik Tóth matematika filozófiai fejtegetéséből. Az olvasónak ajánljuk a beszélgetés megismerését.

Másikuk a már említett Neumann János (1903-1957), aki a számítógép működési elvének és mechanizmusának kidolgozása és megvalósítása (az ENIAC első számítógép) mellett nagyon sok alapvető eredményt ért el a matematikában és az elméleti fizikában. Hozzá fűződik a Schrödinger-féle hullám-mechanika és a Heisenberg-féle mátrix-mechanika izomorfijának igazolása [2]. Ez egy nagyon mély eredmény, ma is csak a felsőoktatásban szerepelhet, ahol évtizedek óta egy másik nagy teljesítménye a játékelmélet is szerepel, lásd [3]. Ezúttal az utóbbiról szeretnénk azt megmutatni, hogy hamarabb is előkerülhetne, már akár középiskolában is, bár természetesen csak egy egyszerű esetben. Ehhez első lépés egy ilyen játék ismertetése, amit a következő fejezetben meg is teszünk.

## 2 Egy egyszerű játék a snóblí alapján

Két játékos játszik úgy, hogy mindkettőnek két lehetősége van, vagy tesz egy pénzérmét a kezébe vagy nem. Majd mindketten előrenyújtják az összezárt kezüket és egyszerre kinyitják. Az első, nevezzük őt A játékosnak, nyer, ha a két kéz szimmetrikus, azaz mindkettő üres vagy mindkettőben van egy-egy érme. A másik, B nyer, ha aszimmetrikus, azaz ha az egyikben van pénzérme, míg a másikban nincs. Abban is hasonlít a játék a snóblíra, hogy a nyeremény a kezekben levő pénzérmék összege. De mivel, ha senki nem tett, akkor 0 lenne a nyeremény, ezért a pénzérmékhez a vesztes még egyet hozzászámol. Így az alábbi, ún. kifizetési mátrixszal írhatjuk le a játékot:

A kérdések a következők:

i ) Milyen stratégiát kövessenek a játékosok?

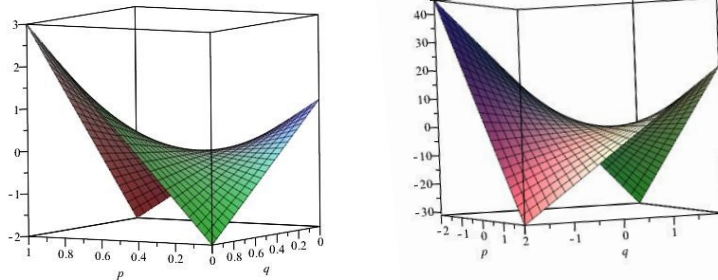
ii ) Igazságos-e a játék vagy valakinek kedvez?

A kérdések megválaszolását megelőzheti a játék kipróbálása, amelynek tapasztalatait a következőkben összegezzük.

2. A játék elemzése stratégiai szempontból Mindkét játékos számára fontos, hogy kiismerhetetlen legyen a játéka, mivel ellenkező esetben veszteni fog, bármelyik szerepben is van. Pl. ha A tudja mit fog lépni B, akkor ugyanazt teszi ő is, hiszen szimmetrikus esetben ő nyer. Ugyanez igaz B-re is, csak ő ekkor éppen ellenkezőképpen fog cselekedni, s nyer. Azaz mindkettőjük számára fontos a kiismerhetetlenség. De hogyan is lehet a viselkedésem kiismerhetetlen? Ha véletlenszerű, hiszen ekkor nem tudja a másik, mi fog történni. Bármilyen rafinált determinisztikus stratégiával is játszom, egy idő múlva felismeri a másik, s meg tudja jósolni a következő lépésemet. A nem tét és a tét egy 0, 1 sorozattal írható le. Ha akár A, akár B felismer valami szabályszerűséget partnere 0, 1 sorozatában, akkor onnantól kezdve nyerni fog. Ezzel azonban még csak az első lépést tettük meg Neumann János gondolatmenetében. Itt jegyezzük meg azt, hogy a véletlennek egy lehetséges meghatározása éppen a bonyolultság segítségével lehetséges. Ha egy 0, 1 sorozatot nem lehet lényegesen rövidebb hosszúságú programmal leírni, mint a sorozat elemeinek száma, akkor mondjuk véletlennek sorozatnak. Ezzel ma egy új matematikai elmélet a bonyolultságelmélet foglalkozik, melyet nem meglepően éppen az a matematikus kezdeményezett Chatain amerikai kollégájával, aki a valószínűségszámítás matematikai megalapozását is elvégezte, azaz A. N. Kolmogorov. Egy Lovász Lászlótól származó egyetemi jegyzet 6. fejezetében olvashatunk erről bővebben, lásd [4] 109. oldaltól. A következő kérdés persze az, hogy milyen véletlen generátorral játszunk. Más szavakkal, mi legyen a ...teszek a kezembe pénzt... vagy a ...nem teszek... valószínűsége? Vajon léteznek-e olyan valószínűségértékek, amelyek ...optimálisak... abban az értelemben, hogy a tőlük való eltérés hátrányos a játékos(ok)nak. Elemezzük a helyzetet. Ha a két játékos egymástól függetlenül  $p$  és  $q$  valószínűséggel tesz pénzürmét a kezébe, akkor az A játékos nyereményének várható értéke a két egyelőre ismeretlen valószínűséggel a következőképpen írható fel://

## 2.1

Két dolgot használtunk fel, a várható (nyeremény)érték fogalmát, valamint az események függetlensége esetén fennálló szorzási szabályt. Tehát, hogy például A tesz és B nem tesz, annak esélye éppen . Vizsgáljuk most meg ezt a kifejezést. Egyúttal vegyük észre, hogy B várható nyereménye éppen , azaz amikor B nyereménye maximális, akkor A nyereménye minimális és fordítva, mivel pénzt csak egymástól nyernek el. Ha nincs se külső pénzforrás, se pénznyelő, akkor az ilyen játékokat szokás zérusösszegű játéknak nevezni, mivel a játékosok ...nyereményeinek... összege mindig 0. Mielőtt tovább vizsgálnánk a helyzetet,



alakítsuk át (1)-et, a beszorzások elvégzésével és az egyenmű tagok összevonásával adódik//

## 2.2

. Iskolás feladat, hogy egy kifejezést alakítsunk szorzattá, lehetőleg úgy, hogy az egyik tényezőben csak a  $p$ , a másikban csak a  $q$  szerepeljen. Így kapjuk//

## 2.3

Most kezdhetjük bemutatni Neumann János gondolatát, amelyben feltételezi, hogy mindkét játékos intelligens, s a számára legjobb megoldást képes választani. A feltételezi, hogy  $B$  nagyon okos, tehát olyan  $q$  értéket választ, ami mellett nyeresége maximális, azaz  $A$  nyeresége minimális. Ezután jön a saját ...okossága..., ami olyan  $p$  választást jelent, hogy a nyeresége maximális legyen. Ezt úgy fejezhetjük ki, hogy keressük a következő kettős szélsőértéket: . Ugyanez  $B$  szempontjából . Akkor van optimális megoldás mindkét játékosnak, ha a két szélsőérték helye egybeesik. Neumann éppen azt bizonyította, hogy két játékos zérusösszegű játéka esetén mindig vannak olyan valószínűségek a döntési lehetőségeik halmazán, amely mindkettőjüknek a lehető legjobb. Ha ilyenkor a nyeresém várható értéke 0, akkor igazságosnak mondjuk a játékot. Az optimumot az egységnégyzeten ábrázolt felületet szemlélve, amit az függvény grafikonja rajzol ki, érthető, miért hívjuk nyeregpontnak. Lásd a mellékelt két ábrát illusztrációként.//

Neumann számára az ötletet, amelyből kiindulhatott, a Young-tétel adhatta, mely szerint a kétváltozós függvény változók szerinti parciális deriváltjainak esetében a deriválás sorrendje felcserélhető, formálisan: . Egyébként ezt a (2)-beli kifejezésünkön elvégezve is láthatjuk. Ha először  $p$  szerint deriválunk, a másik változót paraméternek véve, akkor kapjuk: . Ezt tovább deriválva, most  $q$  szerint, adódik 8. Ha fordított sorrendben végezzük el a parciális deriválást,

akkor első lépésben adódik, s ezt most  $p$  szerint deriválva, szintén 8 lesz az eredmény. A tételnek természetesen feltételei vannak, amelyek esetünkben teljesülnek. Ennek általában egy  $n$  változós analógiája szükséges, lásd a 3. paragrafusát ennek a cikknek. Ezen túl azt is igazolni kell, hogy a szélsőérték az egységnyezet (egység-hiperkockába) belsejébe vagy legfeljebb a határára esik, mivel itt valószínűségek szerepelnek, melyek 0 és 1 közé kell, hogy essenek. Erre még visszatérünk. Először vizsgáljuk meg a (3) kifejezést. Itt világos, hogy mivel a két paraméter különböző tényezőkben szerepel, látszik, hogy a másik játékától egy módon függetleníthetem magam, ha a saját tényezőmet 0-vá teszem, mert akkor a szorzat a másiktól függetlenül 0 lesz. Azaz mindkettőnek ez célszerű választás (esetünkben  $p = 3/8$  és  $q = 3/8$ ), hiszen ilyenkor nem is kell a másikat figyelni. Azonban az is látható, hogy bármelyiküknek veszteséges lehet az ettől való eltérés, ha a másik elég intelligens. Akár A, akár B szempontjából elvégezhetjük az eltérést a fentebb meghatározott  $p$  és  $q$  értéktől akár felfelé, akár lefelé. Egy esetet bemutatunk, a másik hármat az olvasó is elvégezheti. Tehát pl. A játékos felfelé eltér a  $p = 3/8$  értéktől. Ezt, ha sokszor játszanak a megfelelő relatív gyakoriságból észreveszi B. Mivel neki a függvény minél kisebb értéke a célja (ha A nyeresége minimális, akkor az övé maximális) ezért ő lefelé fog eltérni a  $q = 3/8$  értéktől. Ekkor mivel a szorzat negatív lesz (ezért tér el éppen ellentétes irányban, mint A) több, mint  $1/8$  lesz a nyeresége átlagosan partinként. Tehát ha A intelligens, akkor jobb, ha nem tér el felfelé a  $3/8$ -tól, ugyanez igaz a lefelé eltérésre is. Ezért nevezzük ezt optimális értéknek számára. Hasonló érveléssel mondható el ez B-ről is. Azaz mindenféle mélyebb analízis ismeret nélkül, pusztán elemi algebrai okoskodással ebben az esetben megmutatható, hogy van mindkettő számára optimális valószínűség és ezzel játszva, a játék partinként átlagosan  $1/8$  egységet hoz B-nek. Tehát a játék nem igazságos. Ha választhatunk, akkor B szerepét kell kérnünk. Jó gyakorlás annak meggondolása, hogy a mi kifizetési mátrixunkban egyetlen szám megváltoztatásával, hogyan lehetne elérni az igazságosságot.

Megjegyeznénk azonban egy ...hamis okoskodást..., amellyel amellett lehetne érvelni, hogy ez volt az igazságos. B mindenképpen 2 egységet nyer, ha nyer. A átlagosan szintén 2 egységet, mivel 1 és 3 átlaga is 2. Ezért sokan igazságosnak gondolják a játékot. A hiba ebben a gondolatban az, hogy nem a  $p = \frac{1}{2}$  az optimális stratégia, ezért A nem az átlagot nyeri partinként átlagosan!// 3. Az egyszerű  $2 \times 2$ -es játék általánosítása és az alaptétel kimondása A bemutatott és elemzett játék egyszerű általánosítása, ha nem csak két lehetőség van a játékosok számára, hanem több, pl. mindegyik tehet 1 vagy 2 vagy 3 érmét is. Ekkor mindkettőnek 4 lehetősége van. Ehhez is kell egy kifizetési mátrixot rendelni, s akkor megkérdezhető, hogy ezúttal miként játszanak. Egy példát adjunk erre a következő mátrix segítségével, folytatva a szimmetrikus A és az aszimmetrikus B játékos elvét és a pénzérmék összege plusz egy elvet a nyeresemény meghatározásához. Ezt követve kaphatjuk meg a következő kifizetési mátrixot vagy inkább táblázatot:

A nyeresemény várható értékét kell itt is felírni, ahol az A játékos négy lehetséges választásának esélyei legyenek ,míg hasonlóan a B játékoséi: . Ezekkel a jelölésekkel kapjuk:// (4) továbbá . Azonban most lesz egy nagy nehézség

az eddig bemutatott módszerrel kapcsolatban, nevezetesen most már legalább három  $p$  és  $q$  érték kell, azaz 6 ismeretlenes lesz a várható nyeremény-függvény, egyet a két feltétel miatt kifejezhetünk a többivel. Ennek szemléltetésére egy hétdimenziós térre lenne szükségünk. Így a ...nyeregpon... már nem látszik, ezért a szemléletes megoldás kiesik, másrészt a fentebb leírt szorzattá bontás esetleg akár több tényezővel, de úgy, hogy ezek közül egyesek csak  $p$ -ket, mások pedig csak  $q$ -kat tartalmaznak, nem vezet eredményre. Már a kisebb háromszor kettes esetben is baj van, tehát ha csak az egyiknek van 3 lehetősége. Ezekben az esetekben már komolyabb eszközökre van szükség, amelyet ma éppen pl. a számítógépek segítségével lehet elvégezni. Az alaptétel szerint ilyenkor is van optimális valószínűség-eloszlás a lehetőségeink halmazán, amelytől sem A, sem B nem tér el, ha intelligens játékosok. Neumann tétele tehát az egzisztenciáról szól, ezt sikerült belátnia még 1928-ban megjelent cikkében 5. A tétel a következő: [5]

Ha van egy kétszemélyes zérusösszegű játék, akkor mindig létezik mindkét játékos számára olyan optimális kevert stratégia, amelytől való eltérés nem kedvező, azaz mindig létezik nyeregpontja a játéknak. Ez az ún. Minimax (Maximin)-tétel, vagy a játékelmélet alaptétele. Az eloszlás numerikus kiszámítása azonban bonyolult feladat. Az egzisztenciát eredetileg topologikus módszerekkel sikerült Neumannnak igazolnia, mára azonban egészen más módszerek is léteznek, amelyek közül egy már a Morgensternnel írt közös könyvben 3 is megjelenik. A téma történetét elég részletesen ismerteti Kóczy Á. László cikke [6], amelyben beszámol a máig nyúló fejlődéséről is. Csupán az érdekesség kedvéért jegyezzük meg, hogy végül a téma első Nobel-díjasa az a John F. Nash lett, aki a nemkooperatív játékok egyensúlyi állapotainak vizsgálata során végzett úttörő munkásságáért, főleg annak jelentős közgazdasági alkalmazásai miatt megosztva közgazdasági Nobel díjat kapott a magyar származású, Harsányi Jánossal, valamint R. Seltennel 1994-ben. Ez a terület a Neumann-féle elmélet egyik általánosítása. ...

### 3 Didaktikai megjegyzés

Sokféle oktatási struktúrába illeszthetjük a bemutatott játékot. Lehet akkor foglalkozni vele, amikor már valószínűségszámítást tanultak a diákok (legalább a függetlenség esetén a szorzási szabályt és a várható érték fogalmát is bevezettük már). Ekkor ezekre lehet hivatkozni. Ebben az esetben egy modellezési feladatról van szó, amelyhez a szükséges matematika ismert, tehát alkalmazásról beszélhetünk. Van azonban másik lehetőség is, éppen a valószínűségszámítás tanulásának motiválása, amikor pl. az eloszlások és ezek várható értékének bevezetését szeretnék megcélózni. Ekkor a bemutatott feladat már probléma és éppen az a célja a foglalkozásnak, hogy a megoldáshoz milyen "elméletet" kell, hogy fejlesszünk. Ez az út sokkal időigényesebb, de a megértést és a motiváció által a tanulást is segítheti. Bármely lehetőséget is választjuk, célszerű a játékot sokszor eljátszatni, amit időtakarékoságból lehet szabadidős tevékenység terhére és nem a matematika óra idején folytatni. Ott már csak a megfigyelések

összegzése történne. A szerző saját tapasztalatai szerint a véletlen stratégia szükségességére rájönnek a tanulók, azonban a következő lépésben segíteni kell, mármint, hogy mit jelent itt a véletlen szerepe és hogyan lehet "alkalmas" véletlent választani. Azaz a várható érték felírása átlagos tanulóknál (ahol a kísérlet folytatódott) segítség nélkül nem várható el. A megoldás ismeretében a kérdés, hogy milyen esetben lenne igazságos, már nem nehéz, ha csak a főatlóban változtathatunk és az 1-est nem így csak a 3-at lehet módosítani. Mivel jelenleg B-nek kedvez a játék, A többet kell, hogy nyerjen, így 3-nál nagyobb szám kell. A számolás ellenőrzésére közöljük a megoldást, amely talán meglepő, de éppen a 4.

## 4 A játékelmélet további, iskolában is megmutatható alkalmazásai

Ehhez igen gazdag az irodalom, az első ilyen tárgyú munka a már említett Neumann és a közgazdász Morgenstern közös könyve [3]. Egy igazán gazdag tartalmú, didaktikailag is jól felépített és szerteágazó kapcsolatokat bemutató könyv Mérő Lászlótól származik [7]. Ebben kezdve a pszichológiától, viselkedélelektani, társadalmi és biológiai példák mellett a kvantummechanika ilyen szemléletű bemutatása is szerepel. Az evolúciós biológia területén Dawkins génekről írt könyve [?] tartalmazza annak leírását, hogy miként lehet az evolúció modellezésére ezt az elméletet sok esetben használni. Végül két, még az elmúlt század hetvenes éveiben a Műszaki Kiadónál megjelent könyvet említenénk meg, melyek közül a későbbi [8]-ben még irodalmi alkalmazásokat is olvashatunk, így Sherlock Holmes a híres detektív és a bűnöző Moriarty "párbaját a vonaton". Méltánytalanul elfeledett, pedig akár középiskolás diákoknak is bátran ajánlható művekről van szó. Közülük a háromszerzős (egyikük Kemény János - már megint János! - magyar származású amerikai matematikus, aki a Basic nyelv kidolgozásával, Neumannhoz hasonlóan a számítástechnikában is jelentőset alkotott. Ő azonban a középiskolát már Amerikában járta ki, mivel az általános iskola elvégzése után zsidó származású szüleivel az Egyesült Államokba menekültek.) Ebben a könyvben [8], elsősorban diszkrét matematikát és valószínűségszámítási témákat dolgoznak fel, mátrixok komoly alkalmazásával. Mégis elemi tárgyalásmódja lehetővé teszi a matematikában kevésbé jártas olvasónak is a megértést, s egyben a modern matematika egyes elemeinek közérthető bemutatását nyújtja, kiváló példát mutatva a népszerűsítésre és a matematika szélesebb közönséghez eljuttatására. Egyben nagyon alkalmas tanárok számára is néhány az iskolában korábban nem szereplő téma egy lehetséges tárgyalására. Azért említem meg, mert a témánkhoz tartozó feladatokat is találhatunk benne.

## Forrásjegyzék

- [1] Gy. Staar. *A megélt matematika - beszélgetések*. Gondolat Kiadó, 1990.
- [2] János Neumann. *A kvantummechanika matematikai alapjai*. Akadémiai Kiadó, 1980.
- [3] J. Morgenstern, O. von Neuman. Theory of games and economic behaviour. *University Press Princeton*, 1944.
- [4] L. Lovasz. Algoritmusok bonyolultsága. University paper, 2014.
- [5] J. Neumann. *Zur Theorie der Gesellschaftspiele*. Mathematische Annalen, 100, 1928.
- [6] Á. L. Kóczy. A neumann-féle játékelmélet. *Közgazdasági Szemle*, LIII. évf., 2006.
- [7] L. Mérő. *Mindenki másképp egyforma*. Tericum Kiadó, 2007.
- [8] R. Dawkins. *Az önző gén*. Gondolat Kiadó, 1986.