

Mutatunk egy olyan algoritmust, amely $2n - 1$ összehasonlítással biztosan eldönti a kérdést, és mutatunk egy olyan kitöltést is, amikor $2n - 2$ összehasonlítás biztosan nem elég.

Hasonlítsuk össze az a számot a táblázat jobb felső sarkában álló elemmel. Ha ez az elem éppen a , akkor a kérdés máris eldőlt. Ha az elem nagyobb, mint a , akkor a monotonitás miatt az első sorban mindegyik elem nagyobb, mint a ; ha a jobb felső sarokban álló elem kisebb a -nál, akkor pedig az utolsó oszlop mindegyik eleme kisebb a -nál. Hagyjuk el a táblázatból az előbbi esetben az első sort, az utóbbi esetben az utolsó oszlopot (amelyben a biztosan nem szerepel), és vizsgáljuk a maradék táblázatot. Ezt az eljárást ismételve, azaz a -t mindig a megmaradt táblázat első sorának utolsó elemével összehasonlítva, legfeljebb $2n - 1$ lépés után vagy megtaláljuk a -t a táblázatban, vagy pedig elhagyjuk az összes oszlopot vagy az összes sort. Ez a módszer tehát legfeljebb $2n - 1$ lépésben biztosan célra vezet.

Most töltsük ki a táblázatot a következőképpen: a bal alsó és a jobb felső sarkot összekötő átlóba írjunk mindenhova 3-at, a közvetlenül ezek alatt levő mezőkbe 1-et. Az átló fölötti mezőkbe írjunk mindenhova 4-et, a megmaradt mezőkbe pedig 0-t. Végül válasszuk a -t 2-nek.

4	4	4	...	4	3
4	4	4	...	3	1
4	4	3	...	1	0
⋮	⋮	⋮		⋮	⋮
4	3	1	...	0	0
3	1	0	...	0	0

Tegyük fel, hogy valaki összehasonlította az $a = 2$ számot a táblázat $2n - 2$ elemével. Az összesen $2n - 1$ darab 3-as és 1-es között van legalább egy, amelyet nem hasonlított össze a 2-vel.

Ha ezt az elemet 2-nek választottuk volna, akkor az összehasonlítások eredménye mind ugyanaz lett volna. A $2n - 2$ összehasonlításból tehát nem derülhet ki egyértelműen, hogy a 2 nem szerepel a táblázatban.