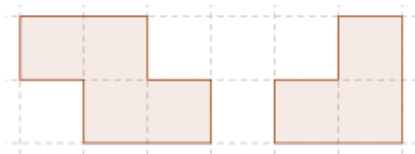


### Problema săptămânii 21.

Un dreptunghi  $(2m - 1) \times (2n - 1)$ , unde  $m, n \geq 4$  sunt numere naturale, trebuie pavat cu dale de următoarele două tipuri:



(Liniile punctate împart dalele în pătrățele  $1 \times 1$ .) Dalele pot fi rotite și simetrizate. Fiecare dală trebuie să acopere exact 3 sau 4 dintre pătrățelele  $1 \times 1$  ale dreptunghiului, fiecare pătrat  $1 \times 1$  fiind acoperit de exact o dală, iar dalele nu se pot suprapune și nici depăși suprafața dreptunghiului.

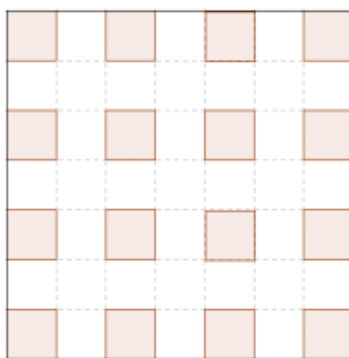
Care este numărul minim de dale necesar pavării dreptunghiului?

*Concursul Putnam 2016, problema A4*

#### Soluție:

Numerotăm liniile dreptunghiului de la 1 la  $2m - 1$  și coloanele tablei de la 1 la  $2n - 1$ .

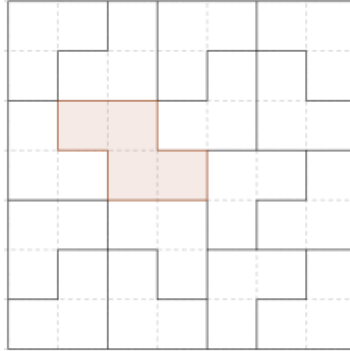
Colorăm pătrățelele aflate pe linii impare și coloane impare ca în figura de mai jos.



Orice dală va acoperi cel mult un pătrățel colorat. Sunt  $mn$  asemenea pătrățele, deci este nevoie de cel puțin  $mn$  dale.

Să arătăm acum că un dreptunghi  $(2m - 1) \times (2n - 1)$ ,  $m, n \geq 4$ , poate fi pavat cu  $mn$  asemenea dale.

Pentru  $m = n = 4$  (dreptunghiul este în acest caz un pătrat  $7 \times 7$ ), o posibilă pavare este cea indicată mai jos.



(Această pavare nu este unică, dar orice altă pavare trebuie să folosească o dală de primul tip și 15 dale de tipul II. Într-adevăr, folosind  $a$  dale de primul tip și  $b$  dale de tipul II, trebuie să avem  $a + b = 16$  și aria acoperită de dale este  $49 = 4a + 3b$ . De aici rezultă imediat că  $a = 1$  și  $b = 15$ .)

Revenind la tabla  $(2m - 1) \times (2n - 1)$ , o descompunem în  $m - 4$  dreptunghiuri  $2 \times (2n - 1)$ , un pătrat  $7 \times 7$  și  $n - 4$  dreptunghiuri  $7 \times 2$ .

Am văzut cum putem pava pătratul  $7 \times 7$  cu 16 dale.

Putem pava orice dreptunghi  $2 \times (2k - 1)$  sau  $(2k - 1) \times 2$  cu  $k$  dale ca mai jos:



Astfel, vom obține o pavare a dreptunghiului  $(2m - 1) \times (2n - 1)$  cu  $(m - 4) \cdot n + 16 + (n - 4) \cdot 4 = mn$  dale.

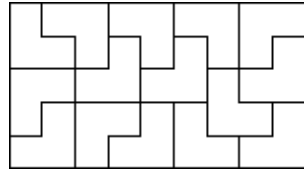
În concluzie, am demonstrat că, pe de-o parte, pentru pavare avem nevoie de cel puțin  $mn$  dale și că, pe de altă parte, acest număr de dale este suficient. Așadar minimul căutat este  $mn$ .

**Comentariu:** Ne-am putea pune problema: ce se întâmplă dacă dreptunghiul are (cel puțin) o dimensiune mai mică decât 7?

Evident, pentru  $m = 1$  dreptunghiul  $(2m - 1) \times (2n - 1)$  nu poate fi pavat. Pentru  $m = 3$ , colorarea de mai sus arată că ar trebui să avem cel puțin  $2n$  dale în pavare, dar aceste dale ar acoperi (în total) cel puțin  $6n$  pătrățele, ori dreptunghiul are numai  $6n - 3$ . Așadar și pentru un dreptunghi  $3 \times (2n - 1)$  pavarea este imposibilă.

În fine, pentru dreptunghiul  $5 \times (2n - 1)$ , argumentul cu colorarea arată că avem nevoie de cel puțin  $3n$  dale. Acestea ocupă minim  $9n$  pătrățele, deci trebuie ca aria dreptunghiului să fie cel puțin  $9n$ . Din  $5(2n - 1) \geq 9n$  rezultă că  $n \geq 5$ . Așadar nici dreptunghiurile  $5 \times 5$  și  $5 \times 7$  nu pot fi pavate.

Același calcul arată că un dreptunghi  $5 \times 9$  ar trebui pavat folosind numai dale de tipul II, lucru posibil după cum se vede din figura de mai jos:



Am văzut că orice dreptunghi  $5 \times 2$  poate fi pavat cu 3 dale. Descompunând dreptunghiul  $5 \times (2n - 1)$  ( $n \geq 5$ ) într-un dreptunghi  $5 \times 9$  și  $n - 5$  dreptunghiuri  $5 \times 2$ , obținem pentru acest dreptunghi o pavare cu  $15 + 3(n - 5) = 3n$  dale. Așadar răspunsul „ $mn$ ” este valabil în toate cazurile în care pavarea este posibilă.

O problemă asemănătoare apare pe ShL JBMO 2010.