

Projekt podstawy podejmowania decyzji - Hitori solver

Andrzej Dąbrowski

June 25, 2023

1 Wprowadzenie

Hitori to logiczna gra łamigłóvkowa, która została stworzona w Japonii przez firmę Nikoli. Celem gry jest wykreślanie liczb na planszy w taki sposób, aby żadna liczba nie powtarzała się w wierszu i kolumnie, a także aby żadne dwie wykreślone liczby nie były sąsiadującymi polami - zarówno w poziomie, jak i w pionie.

Pełna lista zasad Hitori:

1. Żadna liczba nie może się powtarzać w wierszu lub kolumnie.
2. Żadne dwie takie same liczby nie mogą być sąsiadującymi polami (dotykać się bokami).
3. Wszystkie puste pola muszą być dostępne z pozostałymi polami planszy poprzez ruchy w pionie lub poziomie. Nie mogą istnieć odizolowane grupy pustych pól.

Podczas rozwiązywania Hitori trzeba analizować układ liczb na planszy i strategicznie wykreślać odpowiednie liczby, aby spełnić powyższe zasady. Rozwiązanie jest zawsze unikalne dla każdej planszy.

2 Rozwiązanie

2.1 Dane:

u - liczba unikalnych cyfr zapisanych w tablicy gry

j - wymiary tablicy gry

$D_{j \times j}$ - macierz reprezentująca plansze gry

$B_{j \times j \times u}$ - lista macierzy binarych; w jednej macierzy zakodowano miejsce występowania danej liczby w tablicy gry.

$X_{3j \times 3j} = \begin{bmatrix} x_{11} & \cdots & x_{13j} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ x_{3j1} & \cdots & x_{3j3j} \end{bmatrix}$ - binarna macierz decyzji, gdzie 1 - pole zacieniowane, 0 - pole nie zacieniowane.

Macierz X ma wymiary 3 razy większe od wymiarów macierzy B z powodu implementacji ograniczenia związanego z zasadą nr.3 w CPLEX. j pierwszych i j ostatnich kolumn oraz wierszy stanowią kolumny pomocnicze, które są wypełnione wartościami 1. Kolumny i wiersze od j do $2j$ stanowią aktualną macierz decyzji o zacieniowaniu komórek.

2.2 Funkcja celu:

$$F(X) = \sum_{n=1}^{3j} \sum_{i=1}^{3j} x_{in} \quad (1)$$

- całkowite pokrycie zacieniowanymi polami

$$X^* = \arg \min_X \sum_{n=1}^{3j} \sum_{i=1}^{3j} x_{in} \quad (2)$$

- minimalne całkowite pokrycie zacieniowanymi polami

2.3 Ogranicznia:

Dla każdego $y \in \{1, 2, \dots, j\}$:

$$\sum_{i=1}^{3j} x_{iy} = 3j \quad (3)$$

- ograniczenie związane z zapełnieniem lewych kolumn pomocniczych wartością 1

Dla każdego $y \in \{1, 2, \dots, j\}$:

$$\sum_{i=1}^{3j} x_{iy} = 3j \quad (4)$$

- ograniczenie związane z zapełnieniem prawych kolumn pomocniczych wartością 1

Dla każdego $w \in \{1, 2, \dots, j\}$:

$$\sum_{i=1}^{3j} x_{wi} = 3j \quad (5)$$

- ograniczenie związane z zapełnieniem górnych rzędów pomocniczych wartością 1

Dla każdego $w \in \{1, 2, \dots, j\}$:

$$\sum_{i=1}^{3j} x_{wi} = 3j \quad (6)$$

- ograniczenie związane z zapełnieniem dolnych rzędów pomocniczych wartością 1

Dla każdego $f \in \{1, 2, \dots, u\}$: oraz dla każdego $w \in \{1, 2, \dots, j\}$:

$$\sum_{i=2j}^{3j} (1 - x_{wi}) * b_{fwi} \leq 1 \quad (7)$$

- ograniczenie związane z powtarzającymi się liczbami w tablicy gry w rzędach

Dla każdego $f \in \{1, 2, \dots, u\}$: oraz dla każdego $y \in \{1, 2, \dots, j\}$:

$$\sum_{i=2j}^{3j} (1 - x_{iy}) b_{fiy} \leq 1 \quad (8)$$

- ograniczenie związane z powtarzającymi się liczbami w tablicy gry w kolumnach

Dla każdego $r \in \{1, 2, \dots, j\}$: oraz dla każdego $y \in \{1, 2, \dots, j-1\}$:

$$x_{ry} + x_{r(y+1)} \leq 1 \quad (9)$$

- ograniczenie związane z eliminacją sąsiadujących ze sobą zacieniowanych pól w wierszach

Dla każdego $c \in \{1, 2, \dots, j\}$: oraz dla każdego $w \in \{1, 2, \dots, j-1\}$:

$$x_{wc} + x_{(w+1)c} \leq 1 \quad (10)$$

- ograniczenie związane z eliminacją sąsiadujących ze sobą zacieniowanych pól w kolumnach

Dla każdego $y \in \{1, 2, \dots, j-1\}$, dla każdego $w \in \{j+1, j+2, \dots, 2j\}$ oraz dla każdego $n \in \{j+1, j+2, \dots, 2j\}$

$$x_{(y-1+p)(w+1+n-p)} + x_{(y-1+p)(w-1-n+p)} + x_{(y+1-p)(w+1+n-p)} + x_{(y+1-p)(w-1-n+p)} \leq 4n + 4 - 1 \quad (11)$$

- ograniczenie związane z zasadą numer 3.

Powyższe ograniczenie ma pewne restrykcje i nie jest w stanie wykrywać pewnych zakresień łamiących zasadę nr.3. Jest to związane z ograniczeniami solvera CPLEX. Przykładowe zacieniowanie nie wykrywane przez wspomniane ograniczenie:

$$\begin{bmatrix} 3 & 3 & \blacksquare & 3 & 3 \\ 3 & 3 & 3 & \blacksquare & 3 \\ 3 & 3 & \blacksquare & 3 & 3 \\ 3 & 3 & 3 & \blacksquare & 3 \\ 3 & 3 & \blacksquare & 3 & 3 \end{bmatrix}$$

3 Wyniki

Dla $u = 5$ i $j = 5$ oraz planszy

$$D_{5 \times 5} = \begin{bmatrix} 2 & 2 & 1 & 5 & 3 \\ 2 & 3 & 1 & 4 & 5 \\ 1 & 1 & 1 & 3 & 5 \\ 1 & 3 & 5 & 4 & 2 \\ 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

Poprawne rozwiązanie:

$$\begin{bmatrix} \blacksquare & 2 & \blacksquare & 5 & 3 \\ 2 & 3 & 1 & 4 & \blacksquare \\ \blacksquare & 1 & \blacksquare & 3 & 5 \\ 1 & \blacksquare & 5 & \blacksquare & 2 \\ 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

Solver zwrócił wynik (zmienne pomocnicze pominięto):

$$X^* = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Wizualizacja:

$$\begin{bmatrix} \blacksquare & 2 & \blacksquare & 5 & 3 \\ 2 & 3 & 1 & 4 & \blacksquare \\ \blacksquare & 1 & \blacksquare & 3 & 5 \\ 1 & \blacksquare & 5 & \blacksquare & 2 \\ 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

Solver poprawnie zacieniował 7 komórek, przez co rozwiązał testową instancję puzzli Hitori poprawnie.

Do drugiego rozwiązania użyto metaheurystyki Tabu Search o długości tablicy Tabu = 10 oraz maksymalnej ilości iteracji 1000.

Algorytm uruchomiono 20 razy. Dla żadnego z uruchomień algorytm nie wyznaczył wszystkich 7 komórek do zacieniowania.

Statystyki zacieniowanych komórek:

Średnia: 1.2

Mediana: 1.0

Max: 3.0

Min: 0.0

Odchylenie standardowe: 0.89

Przykładowe rozwiązanie wyznaczone przez Tabu Search (zmienne pomocnicze pominięto):

$$X^* = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Wizualizacja:

$$\begin{bmatrix} \blacksquare & 2 & 1 & 5 & 3 \\ 2 & 3 & 1 & 4 & 5 \\ \blacksquare & 1 & \blacksquare & 3 & 5 \\ 1 & 3 & 5 & 4 & 2 \\ 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

4 Wnioski

Próbie rozwiązania puzzli Hitori przeprowadzono na dwa sposoby, poprzez solver oraz metaheurystykę. Przy użyciu solvera udało się osiągnąć poprawne rozwiązanie (rozwiązanie działa poprawnie z wyłączeniem pewnych szczególnych przypadków), rozwiązanie przy użyciu metaheurystyki nie osiągnęło zadawanych wyników.

Link do kodów źródłowych rozwiązania: <https://github.com/11jolek11/Hitori>