

Wythoffova hra aneb dáma na nekonečné šachovnici

W. Bureš¹, M. Drexlerová², V. Lorenc³, M. L. Skuda⁴, V. Tureček⁵

¹Polské G, Český Těšín; 18wojtek8@gmail.com

²G Rožnov pod Radhoštěm, Praha; drexlerova.monika@seznam.cz

³G Podbořany, Praha; percy0546@gmail.com

⁴G Boskovice; skuda.maxmilian@email.cz

⁵Masarykovo G, Plzeň; vladimir.turecek.188b@moplzen.cz

L. Dvořáková, školitelka; KM FJFI ČVUT

Abstrakt

Wythoffova hra pochází pravděpodobně z Číny, ale jméno nese po holandském matematikovi W. A. Wythoffovi¹, který v roce 1907 zveřejnil kompletní analýzu hry. V článku popíšeme dvě možné výherní strategie: pomocí rekurentní posloupnosti a pomocí zápisu čísel ve Fibonacciho soustavě.

Pravidla Wythoffovy hry

Představte si, že se před Vámi nacházejí dvě hromádky libovolně zvoleného počtu žetonů. Se svým protihráčem se střídáte v tazích probíhajících následujícím způsobem:

1. Vyberete si právě jednu z hromádek a odstraníte z ní libovolný počet žetonů.
2. Z obou hromádek zároveň odstraníte shodný počet žetonů.

Prohrává ten hráč, jenž na začátku svého tahu již nemá žádné žetony k odstranění.

Prohrávající a vyhrávající pozice

Zadefinujme rekurzivně vyhrávající a prohrávající pozice.

Definice 1. Nechť $(0; 0) \in P$. Nechť $(x; y) \in \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0$, $(x; y) \neq (0; 0)$.

- $(x; y) \in V$, pokud existuje tah do P ,
- $(x; y) \in P$, pokud všechny tahy vedou do V .

Prvkům P říkáme prohrávající pozice, prvkům z V vyhrávající pozice.²

Můžeme si všimnout, že platí: $P \cup V = \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0$ a $P \cap V = \emptyset$; $(x; y) \in P \Leftrightarrow (y; x) \in P$.

¹Willem Abraham Wythoff (1869–1939)

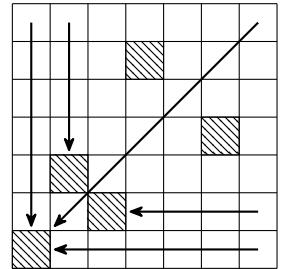
²Většina zdrojů používá značení \mathcal{P} (previous) a \mathcal{N} (next). \mathcal{N} značí to samé co V a \mathcal{P} opět značí prohrávající pozice. [1]

Příklad 1. Zahrajme si ukázkovou hru. Před námi se nachází hromádka x s 12 žetony a hromádka y s 20 žetony. To zapíšeme jako $(12; 20)$. Hra má tento průběh:

- $(12; 20) - (8; 16)$ Partii zahajuje hráč A odebráním 4 žetonů z obou hromádek. Hráč B reaguje odstraněním 3 žetonů z hromádky y . Hráč A odebere ze stejné hromádky dalších 8 žetonů, na což jeho oponent odstraní 5 žetonů z hromádky x . Následuje odebrání 2 žetonů z každé hromádky hráčem A a jednoho žetonu z hromádky y hráčem B. Hráč A odstraní po jednom žetonu z obou hromádek a tím na stole zbude poslední žeton, který odebere hráč B. Jelikož na jeho soupeře již žádný žeton nezbýl, stává se vítězem hry.

Pokud umíme popsat P a dělat tahy z V do P , pak když soupeř začne v P , prohraje. Pokud začne ve V , ale nezná výherní strategii, může udělat tah do V , a poté vyhrajeme my.

Wythoffovu hru můžeme také interpretovat jako dámu pohybující se po nekonečné šachovnici. Může se však pohybovat pouze dolů, vlevo a diagonálně doleva dolů.



První výherní strategie: rekurentní posloupnost

Věta 1. $P = \{(a_n; b_n), (b_n; a_n) \mid n \in \mathbb{N}_0\}$, kde

- $a_0 = b_0 = 0$,
- a_n pro $n \geq 1$ je nejmenší ještě nepoužité přirozené číslo,
- $b_n = a_n + n$.

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	...
a_n	0	1	3	4	6	8	9	11	12	14	16	17	...
b_n	0	2	5	7	10	13	15	18	20	23	26	28	...

Tabulka 1: Počáteční členy posloupnosti a_n, b_n

Dále platí $a_n < a_{n+1}, b_n < b_{n+1}$. Navíc každé přirozené číslo je v tabulce 1 právě jednou.

Důkaz věty 1. Označíme množinu $\{(a_n; b_n), (b_n; a_n) \mid n \in \mathbb{N}_0\} = A$. Pro důkaz, že $A = P$, stačí ověřit:

- (a) $(0; 0) \in A$, $(0; 0) \in A$, protože $a_0 = b_0 = 0$.
- (b) Pokud $(x; y) \notin A$, pak existuje tah do A . Pokud $(x; y) \notin A$, pak můžeme bez újmy na obecnosti uvažovat, že $x < y$. Máme následující možnosti:
 - $x = b_n; y > x > b_n > a_n$. Ubertu $y - a_n$ z y a dostanu se do pozice $(x; y') = (b_n; a_n)$.
 - $x = a_n; y > b_n$. Ubertu $y - b_n$ z y a dostanu se do $(x; y') = (a_n; b_n)$.
 - $x = a_n; y < b_n$. Ubertu $a_n - a_k$, kde $k = y - x < n$, z obou a dostanu se do pozice $(a_k; b_k)$, protože $x - (a_n - a_k) = a_k$ a $y - (a_n - a_k) = (y - x) + a_k = k + a_k = b_k$.

- (c) Pokud $(x; y) \in A$, pak všechny tahy vedou mimo A . Když ubudu z a_n tak jsme v pozici $(x'; b_n)$, kde $x' < a_n$, b_n je však v tabulce 1 právě jednou, a to ve dvojici s a_n . Proto jsem mimo A . Podobně když ubudu z b_n , nebo stejný počet z obou.

□

Příklad 2. K demonstraci zmíněných pravidel použijeme hru z příkladu 1, pouze s odlišným komentářem. Soupeř nás prvním tahem dostává do vyhrávající pozice, kterou díky druhé možnosti z (c) proměníme v prohrávající. Po jeho dalším tahu použijeme první možnost z (c), čímž opět vytvoříme prohrávající pozici. Po jeho dalším tahu používáme opět druhou možnost z (c). Z pozice $(1; 2)$, vedou všechny soupeřovy tahy k naší výhře.

Druhá výherní strategie: Fibonacciho zápis čísel

Definice 2. Fibonacciho čísla jsou posloupnosti čísel splňujících $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ pro $n \geq 2$. Počáteční podmínky jsou $f_1 = 2$ a $f_0 = 1$.³

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
f_n	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	144

Tabulka 2: Počátek rozvoje Fibonacciho čísel

Věta 2. Každé $N \in \mathbb{N}$ lze zapsat ve Fibonacciho soustavě pomocí cifer 0 a 1, tj. $N = \sum_{k=0}^j a_k f_k$, kde $a_k \in \{0, 1\}$, $a_j \neq 0$.

Platnost věty zaručuje hladový rozvoj. Pro číslo N se získá tak, že vždy najdeme největší Fibonacciho číslo f_j , které je menší nebo rovno danému N . Spočítáme zbytek $N - f_j$ a se zbytkem postupujeme stejně. $66 = 55 + 11 = 55 + 8 + 3 = f_8 + f_4 + f_2$.

Píšeme $(66)_F = 100010100$. $120 = 89 + 21 + 8 + 2$. Tedy $(120)_F = (1001010010)_F$.

Takový rozvoj neobsahuje cifru 2 nebo vyšší, protože $2f_n > f_n + f_{n-1} = f_{n+1}$, a neobsahuje po sobě jdoucí jedničky, protože $f_{n-1} + f_n = f_{n+1}$.

Věta 3. $P = \{(s_n, l_n), (l_n, s_n) \mid n \in \mathbb{N}_0\}$, kde

- $s_0 = l_0 = 0$.
- (s_n) ostře roste a zápis s_n ve Fibonacciho soustavě končí sudým počtem nul.
- (l_n) ostře roste a zápis l_n ve Fibonacciho soustavě končí lichým počtem nul.

n	0	1	2	3	4	5
s_n	0	$(1) = 1_F$	$(100) = 3_F$	$(101) = 4_F$	$(1001) = 6_F$	$(10000) = 8_F$
l_n	0	$(10) = 2_F$	$(1000) = 5_F$	$(1010) = 7_F$	$(10010) = 10_F$	$(100000) = 13_F$

Tabulka 3: Počáteční členy posloupnosti s_n a l_n

Navíc si lze povšimnout, že čísla v druhém řádku jsou stejná jako čísla v prvním, pouze s přidanou nulou na konci.

Důkaz věty 3. Označíme množinu $\{(s_n; l_n), (l_n; s_n) \mid n \in \mathbb{N}_0\} = B$. Pro důkaz, že $B = P$, si stačí uvědomit:

³Počáteční podmínky jsou většinou definovány jako $F_1 = 1$ a $F_0 = 0$. Pro práci s rozvojem ve Fibonacciho soustavě musíme však definovat tyto podmínky tak, jak bylo v článku zmíněno.

- (a) $(0; 0) \in B$.
- (b) (s_n) a (l_n) ostře rostou.
- (c) Každé přirozené číslo je rovno buď s_n , nebo l_n pro nějaké $n \in \mathbb{N}$.
- (d) $l_n - s_n = n$ pro každé $n \in \mathbb{N}$.

Body (a), (b) a (c) jsou jasné z definice množiny B . Bod (d) dokážeme tak, že pro každé $n \in \mathbb{N}$ existuje přirozené n , aby $l_n - s_n = n$. Najdeme $(n-1)_F = (a_j a_{j-1} \dots a_1 a_0)$, zvolíme $(s)_{\tilde{F}} = (a_j \dots a_1 a_0 1)$, $(l)_{\tilde{F}} = (a_j \dots a_1 a_0 10)$. Pokud $a_0 = 1$, je $a_1 = 0$ a my přepíšeme $(a_j \dots 011) \rightarrow (a_j \dots 100)$, pokud opět vznikne 11, znovu přepíšeme. Dostaneme tím Fibonacciho rozvoj se sudým počtem nul na konci. Proto skutečně $s = s_n$ pro nějaké $n \in \mathbb{N}$. Podobně pro $l = l_n$. Ukažme, že $l_n - s_n = k = a_j f_{j+2} - a_j f_{j+1} + \dots + a_0 f_2 - a_0 f_1 + f_1 - f_0 = a_j f_j + \dots + a_0 f_0 + (2-1) = n-1+1=n$. \square

Příklad 3. Na následující ukázce si demonstrujeme použití druhé výherní strategie. Začneme s dvojicí čísel $(35; 40)$.

- | | |
|----------------------|---|
| $(35; 40) - (8; 13)$ | Jsme na tahu. Větší číslo označme Y a menší z čísel označme X a |
| $(8; 10) - (3; 5)$ | převeďme ho do Fibonacciho soustavy. |
| $(2; 4) - (2; 1)$ | $35 = 34 + 1 \rightarrow (10000001) = (s_n)_F$. Přidáme tedy na konec nulu a |
| $(1; 1) - (0; 0)$ | získáme $(l_n)_F = (100000010)$, po převodu $(l_n)_F$ zpět do dekadické soustavy dostaneme 57. |

Jelikož $l_n > Y > X$, index k zjistíme jako $k = Y - X \rightarrow k = 5$. Pakliže k zápisu $(k-1)_F$ přidáme nakonec číslici 1, tj. (1011) , a přepíšeme ho do desítkové soustavy, získáme $s_k = 8$ a $l_k = s_k + k = 13$. Další dvojice čísel je tedy $(8; 13)$. Soupeř odečte z druhé pozice 3, dostaváme $(8; 10)$. Provedeme-li shodný postup jako v prvním tahu, obdržíme $(3; 5)$. Protihráč nás uvede do pozice $(2; 4)$. Pro výpočet prohrávající pozice převedeme 2 do Fibonacciho soustavy, a tedy $(2)_F = (10)$, proto $2 = l_j$, z toho $(s_j)_F = (1)$, tj. $s_j = 1$. Jelikož s_j je menší než hodnoty stávající pozice, nahradíme jím druhou pozici a vyjde dvojice čísel $(2; 1)$. Odtud již vede snadná cesta k výhře.

Poděkování

Rádi bychom poděkovali paní docentce Dvořákové za vedení celého projektu i za její neskonalaou příli. Rovněž bychom rádi poděkovali panu doktoru Kolářovi za všechn čas, který strávil přípravou této akce.

Odkazy

1. VOPRAVIL, V. Nestranné hry. *Učitel matematiky*. 2018, roč. 26, č. 2. Dostupné také z: <https://ojs.cuni.cz/ucitel/article/view/993>.
2. WYTHOFF, W. A. A modification of the game of Nim. *Nieuw Arch. Wisk.* 1907, roč. 7, č. 2, s. 199–202.