

# Fibonacciho čísla

Antonín Slavík

Matematicko-fyzikální fakulta UK

Fibonacciho čísla jsou patrně nejznámější číselnou posloupností v kombinatorice i v celé matematice. Ukážeme si několik úloh vedoucích na Fibonacciho čísla a poté prostudujeme některé jejich vlastnosti.

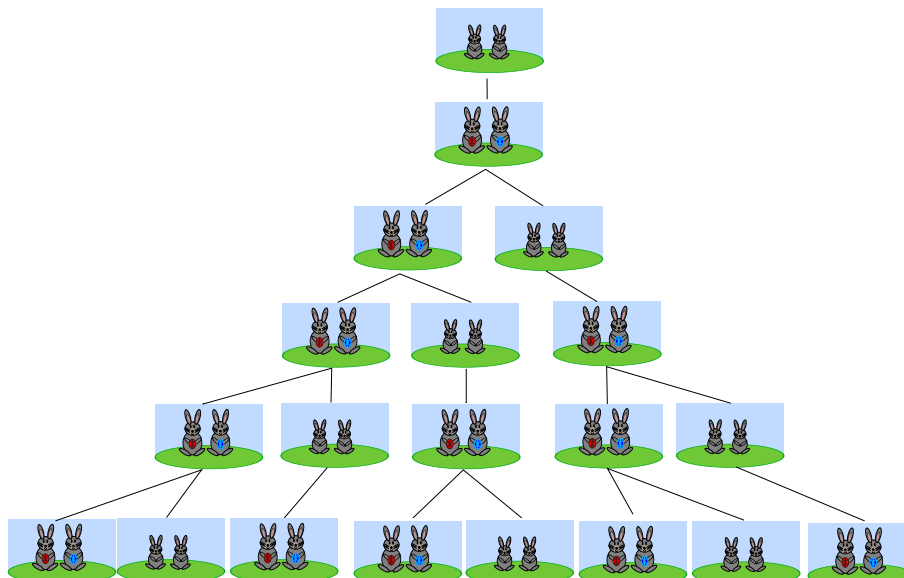
## 1 Úloha o králících a definice Fibonacciho čísel

Fibonacciho čísla jsou pojmenována na počest Leonarda Pisánského (zvaného Fibonacci). V jeho učebnici aritmetiky *Liber Abaci* z roku 1202 se vyskytuje následující úloha.

*Máme pár čerstvě narozených králíků. Kolik párů budeme mít po dvanácti měsících, jestliže*

- každý králík dospívá za jeden měsíc,
- každému dospělému páru se každý měsíc narodí další pár,
- králíci nehynou?

Je zřejmé, že v úloze nejsou podstatní jednotliví králíci, ale páry. Necht'  $F_n$  je počet párů po  $n$  měsících; chceme vypočítat  $F_{12}$ . Následující obrázek a tabulka ukazují vývoj králíčí populace během prvních pěti měsíců.



Obrázek 1: Ilustrace k Fibonacciho úloze o králících (převzato z Wikimedia Commons, <https://commons.wikimedia.org/wiki/File:FibonacciRabbit.svg>)

$n$	0	1	2	3	4	5
párů po $n$ měsících ( $F_n$ )	1	1	2	3	5	8
dospělých párů po $n$ měsících	0	1	1	2	3	5

Třetí řádek tabulky je jen posunutou verzí druhého řádku, neboť počet dospělých párů po  $n$  měsících je roven počtu všech párů po  $n - 1$  měsících. Jak vznikají čísla  $F_n$  ve druhém řádku? Počet párů po  $n$  měsících ( $F_n$ ) je součtem počtu párů po  $n - 1$  měsících ( $F_{n-1}$ ) a počtu nově narozených párů. Ten je dán počtem dospělých párů po  $n - 1$  měsících, nebo ekvivalentně počtem všech párů po  $n - 2$  měsících. Platí tedy  $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$ , neboli každý člen posloupnosti  $\{F_n\}_{n=0}^{\infty}$  s výjimkou prvních dvou je součtem předchozích dvou členů. Na základě této informace vypočteme další členy posloupnosti:

$$F_6 = 13, \quad F_7 = 21, \quad F_8 = 34, \quad F_9 = 55, \quad F_{10} = 89, \quad F_{11} = 144, \quad F_{12} = 233.$$

**Definice 1.1.** Posloupnost čísel  $\{F_n\}_{n=0}^{\infty}$  definovaná počátečními členy  $F_0 = F_1 = 1$  a rekurentním vztahem  $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$  pro  $n \geq 2$  se nazývá Fibonacciho posloupnost.

**Poznámka 1.2.** V literatuře i na internetu se lze setkat s mírně odlišnou definicí, kde první dva členy posloupnosti jsou  $F_0 = 0$  a  $F_1 = 1$ , čímž dojde k posunutí celé posloupnosti o jeden člen. Při studiu zdrojů věnovaných Fibonacciho číslům je tedy nutné mít na paměti, s jakou definicí autor pracuje.

## 2 Další úlohy vedoucí na Fibonacciho čísla

Kromě úlohy o králících existuje velké množství dalších úloh vedoucích na Fibonacciho čísla; představíme si některé z nich.

### 2.1 Úloha o dlaždicích, 1. varianta

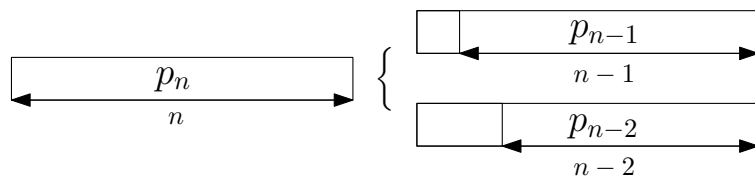
*Kolika způsoby lze pomocí dlaždic o rozměrech  $1 \times 1$  a  $1 \times 2$  vyplnit obdélník o rozměrech  $1 \times n$ ?*

Jak je v kombinatorice obvyklé, budeme dlaždice  $1 \times 2$  zkráceně nazývat domina a dlaždice  $1 \times 1$  budou monomina. Nechť  $p_n$  značí hledaný počet způsobů, jak pomocí monomin a domin vyplnit obdélník  $1 \times n$ .

Snadno zjistíme  $p_n$  pro nízké hodnoty  $n \in \mathbb{N}$ :  $p_1 = 1$  (1 monomino),  $p_2 = 2$  (jedno domino nebo dvě monomina),  $p_3 = 3$  (monomino a domino, nebo domino a monomino, nebo tři monomina). Úloha dává smysl i pro  $n = 0$ , kdy je rozumné položit  $p_0 = 1$ , neboť obdélník s nulovým obsahem lze vyplnit jediným způsobem – nevezmeme žádnou dlaždici.

Předchozí hodnoty se shodují s Fibonacciho čísly, což napovídá, že by mohlo platit  $p_n = F_n$  pro každé  $n \in \mathbb{N}_0$ . Ukažme, že členy posloupnosti  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  splňují stejnou rekurentní rovnici, jako Fibonacciho čísla.

Obdélník  $1 \times n$ , kde  $n \geq 2$ , lze vyplnit  $p_n$  způsoby a jsou dvě možnosti, jak začít: buď monominem, nebo dominem (viz obrázek 2). V prvním případě zbývá vyplnit obdélník  $1 \times (n - 1)$ , což lze učinit  $p_{n-1}$  způsoby. Ve druhém případě zbývá vyplnit obdélník  $1 \times (n - 2)$ , což lze učinit  $p_{n-2}$  způsoby.



Obrázek 2: Dva způsoby, jak začít vyplňovat obdélník  $1 \times n$  pomocí monomin a domin

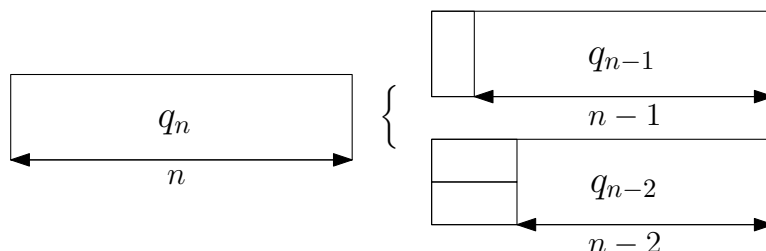
Z předchozí úvahy vyplývá, že pro každé  $n \geq 2$  platí  $p_n = p_{n-1} + p_{n-2}$ . Jelikož  $p_0 = 1$  a  $p_1 = 1$ , vidíme, že musí platit  $p_n = F_n$  pro každé  $n \in \mathbb{N}_0$ .

## 2.2 Úloha o dlaždicích, 2. varianta

Kolika způsoby lze pomocí dlaždic o rozměrech  $1 \times 2$  vyplnit obdélník o rozměrech  $2 \times n$ ?

Nechť  $q_n$  je hledaný počet způsobů. V porovnání s předchozí úlohou máme pouze domina, pomocí kterých vyplňujeme obdélník  $2 \times n$ , jinak je ale řešení velmi podobné.

Jsou dvě možnosti, jak začít vyplňovat obdélník  $2 \times n$ : buď jedním svislým dominem, nebo dvojicí vodorovných domin (viz obrázek 3). V prvním případě zbývá vyplnit obdélník  $2 \times (n - 1)$ , což lze učinit  $q_{n-1}$  způsoby. Ve druhém případě zbývá vyplnit obdélník  $2 \times (n - 2)$ , což lze učinit  $q_{n-2}$  způsoby.



Obrázek 3: Dva způsoby, jak začít vyplňovat obdélník  $2 \times n$  pomocí domin

Z předchozí úvahy vyplývá, že pro každé  $n \geq 2$  platí  $q_n = q_{n-1} + q_{n-2}$ . Jelikož  $q_0 = 1$  (nepoužijeme žádné domino) a  $q_1 = 1$  (jedno svislé domino), vidíme, že musí platit  $q_n = F_n$  pro každé  $n \in \mathbb{N}_0$ .

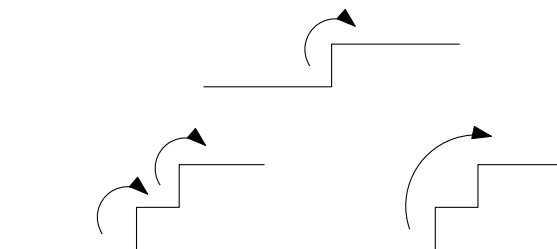
**Poznámka 2.1.** Mezi oběma variantami úlohy o dlaždicích je jednoduchý vztah. Dláždění ve druhé variantě úlohy jsou vždy souměrná podle vodorovné osy obdélníku. Jinými slovy, v dláždění se mohou objevit pouze svislá domina a dvojice vodorovných domin, která mají společnou delší stranu. Rozpůlením takového dláždění podél vodorovné osy získáme dvě identická dláždění obdélníku  $1 \times n$  složená z monomin a domin. Tuto konstrukci lze obrátit a z libovolného dláždění obdélníku  $1 \times n$  složeného z monomin a domin vyrobit dláždění obdélníku  $2 \times n$  pomocí domin (z monomin se stanou svislá domina, z domin vzniknou dvojice vodorovných domin). Je tedy zřejmé, že obě úlohy jsou vlastně totožné a platí  $p_n = q_n$ .

## 2.3 Úloha o schodišti

Kolika způsoby lze vystoupit po schodišti o  $n$  schodech, jestliže v každém kroku můžeme vynechat nejvýše 1 schod?

Tato úloha není zadána zcela jednoznačně, je třeba ji chápat následujícím způsobem: Na každý schod, který vstoupíme, šlápneme levou i pravou nohou a nezáleží na tom, v jakém pořadí to učiníme.

Existuje např. pouze jeden způsob, jak zdolat 1 schod, a dva způsoby, jak vystoupit po 2 schodech (první schod buď vynecháme, nebo nevynecháme); viz obrázek 4.



Obrázek 4: Způsoby, jak zdolat schodiště s jedním schodem (nahore) a dvěma schody (dole)

Nechť  $r_n$  značí hledaný počet způsobů. Již víme, že platí  $r_1 = 1$  a  $r_2 = 2$ . Dalším rozbořením případů se dá zjistit, že  $r_3 = 3$ ,  $r_4 = 5$  atd. Zdá se tedy, že by mohlo platit  $r_n = F_n$ .

$n$  schodů lze zdolat  $r_n$  způsoby a existují dvě možnosti, jak začít:

- Šlápeme na 1. schod; pak zbývá  $n - 1$  schodů, které lze zdolat  $r_{n-1}$  způsoby.
- Vynecháme 1. schod a šlápeme na 2. schod; pak zbývá  $n - 2$  schodů, které lze zdolat  $r_{n-2}$  způsoby.

Tento rozbor případů ukazuje, že pro  $n \geq 3$  platí  $r_n = r_{n-1} + r_{n-2}$ . Jde o stejnou rekurentní rovnici jako u Fibonacciho čísel, shodují se i členy  $r_1 = F_1$  a  $r_2 = F_2$ . Platí tedy  $r_n = F_n$  pro každé  $n \in \mathbb{N}$ .

## 2.4 Házení mincí

*Hodíme-li  $n$ -krát mincí, jaká je pravděpodobnost, že nikdy nepadne dvakrát po sobě rub?*

Každou posloupnost hodů můžeme zapsat jako uspořádanou  $n$ -tici sestavenou z písmen  $R$  a  $L$  značících rub a líc.

Hledaná pravděpodobnost je dána zlomkem, v jehož jmenovateli je celkový počet možností, čili  $2^n$ . Zbývá určit počet příznivých případů, tj. uspořádaných  $n$ -tic neobsahujících dvě písmena  $R$  těsně vedle sebe. Necht'  $a_n$  je počet takových  $n$ -tic. Pak  $a_1 = 2$  ( $R$  a  $L$ ),  $a_2 = 3$  ( $RL$ ,  $LR$ ,  $LL$ ),  $a_3 = 5$  ( $RLR$ ,  $RLL$ ,  $LRL$ ,  $LLL$ ,  $LLR$ ). Zdá se tedy, že by mohlo platit  $a_n = F_{n+1}$ .

Všechny přípustné  $n$ -tice písmen  $R$  a  $L$  lze rozdělit do dvou skupin:

- $n$ -tice začíná písmenem  $L$ , po němž následuje libovolná přípustná  $(n - 1)$ -tice.
- $n$ -tice začíná písmenem  $R$ . Po něm nutně musí následovat  $L$  a poté libovolná přípustná  $(n - 2)$ -tice.

Počet  $n$ -tic prvního druhu je  $a_{n-1}$  a počet  $n$ -tic druhého druhu je  $a_{n-2}$ , z čehož plyne  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$  pro každé  $n \geq 3$ .

Jelikož  $a_1 = 2 = F_2$ ,  $a_2 = 3 = F_3$  a každý další člen posloupnosti  $\{a_n\}_{n=1}^\infty$  je součtem předchozích dvou, dostáváme opět Fibonacciho čísla, konkrétně  $a_n = F_{n+1}$ .

Hledaná pravděpodobnost je  $P = F_{n+1}/2^n$ .

**Cvičení 2.2.** Jaká je limita získaných pravděpodobností pro  $n \rightarrow \infty$ ? Zkuste na tuto otázku odpovědět po přečtení následujícího oddílu.

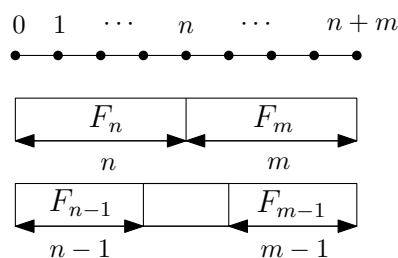
## 3 Vlastnosti Fibonacciho čísel

Výpočet Fibonacciho čísel pomocí rekurentního vzorce je zdoluhavý, např. pro výpočet  $F_{100}$  musíme nejprve určit  $F_0, \dots, F_{99}$ . Ukážeme si efektivnější způsoby výpočtu Fibonacciho čísel.

**Věta 3.1.** Pro každou dvojici čísel  $m, n \in \mathbb{N}$  platí  $F_{n+m} = F_n F_m + F_{n-1} F_{m-1}$ .

*Důkaz.* K důkazu využijeme kombinatorickou interpretaci Fibonacciho čísel z 1. varianty úlohy o dlaždicích. Na levé straně dokazovaného vztahu stojí  $F_{n+m}$ , což je počet způsobů, jak vyplnit obdélník  $1 \times (n + m)$  pomocí monomin a domin. Všechna taková dláždění lze rozdělit do dvou skupin podle toho, jaká situace nastává ve vzdálenosti  $n$  od levého okraje obdélníku (viz obrázek 5):

- V daném místě se dotýkají dvě dlaždice. Každé takové dláždění vzniká spojením dláždění obdélníku  $1 \times n$  a dláždění obdélníku  $1 \times m$ .
- V daném místě se nachází střed domina. Každé takové dláždění vzniká spojením dláždění obdélníku  $1 \times (n - 1)$ , domina a dláždění obdélníku  $1 \times (m - 1)$ .



Obrázek 5: Dvě možnosti pro dláždění obdélníku  $1 \times (n + m)$  pomocí monomin a domin v závislosti na tom, zda ve vzdálenosti  $n$  od levého okraje leží či neleží střed domina

Počet dláždění prvního druhu je  $F_n F_m$  a počet dláždění druhého druhu je  $F_{n-1} F_{m-1}$ , čímž je důkaz dokončen.  $\square$

Je-li  $m = n$ , pak z přechodí věty plyne

$$F_{2n} = F_n^2 + F_{n-1}^2. \quad (3.1)$$

Pro  $m = n + 1$  z přechodí věty a ze vztahu  $F_n = F_{n+1} - F_{n-1}$  obdržíme

$$F_{2n+1} = F_n F_{n+1} + F_{n-1} F_n = F_n (F_{n+1} + F_{n-1}) = (F_{n+1} - F_{n-1})(F_{n+1} + F_{n-1}) = F_{n+1}^2 - F_{n-1}^2. \quad (3.2)$$

Vzorec (3.1) lze využít k výpočtu Fibonacciho čísel se sudými indexy a vzorec (3.2) pro liché indexy. V obou případech převádíme výpočet Fibonacciho čísla na výpočet dvou Fibonacciho čísel s přibližně polovičními indexy.

Máme-li např. vypočítat  $F_{100}$ , pak z prvního vzorce ( $n = 50$ ) plyne

$$F_{100} = F_{50}^2 + F_{49}^2.$$

Následným použitím prvního ( $n = 25$ ) a druhého ( $n = 24$ ) vzorce dostaneme

$$F_{50} = F_{25}^2 + F_{24}^2, \quad F_{49} = F_{25}^2 - F_{23}^2.$$

Tím jsme výpočet hodnot  $F_0, \dots, F_{100}$  zredukovali zhruba na čtvrtinu: stačí najít  $F_0, \dots, F_{25}$  a poté dopočítat  $F_{49}, F_{50}, F_{100}$ . Pokud je pro nás sestavování tabulky  $F_0, \dots, F_{25}$  stále příliš pracné, můžeme pokračovat rozložením  $F_{23}, F_{24}$  a  $F_{25}$  pomocí vzorců (3.1) a (3.2).

Přechodí postup ukazuje, jak urychlit počítání Fibonacciho čísel, má však stále rekurentní charakter (převádíme výpočet jednoho Fibonacciho čísla na výpočet jiných čísel). Bylo by možné se rekurentním postupům vyhnout a najít explicitní vzorec pro  $F_n$ ? Takový vzorec je uveden v následující větě, kterou dokážeme matematickou indukcí. Otázku, jak na vzorec přijít, zatím ponecháme otevřenou a v budoucnu se k ní vrátíme.

**Věta 3.2.** Pro každé  $n \in \mathbb{N}_0$  platí

$$F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} \right). \quad (3.3)$$

*Důkaz.* Pro  $n = 0$  je na pravé straně dokazovaného vzorce (3.3) číslo

$$\frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} - \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right) = 1$$

a pro  $n = 1$  číslo

$$\frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^2 - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^2 \right) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{6 + 2\sqrt{5}}{4} - \frac{6 - 2\sqrt{5}}{4} \right) = 1,$$

což souhlasí s hodnotami  $F_0$  a  $F_1$ .

Předpokládejme, že dokazované tvrzení platí pro  $n - 1$  a  $n - 2$ ; ověříme, že pak platí pro  $n$ , čímž bude důkaz hotov.

Z definice Fibonacciho čísel a z indukčního předpokladu obdržíme

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2} = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right) + \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \right)$$

Z prvního a třetího členu na pravé straně lze vytknout  $\left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1}$ , z druhého a čtvrtého členu vytkneme  $\left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1}$ . Tím získáme

$$\begin{aligned} F_n &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} + 1 \right) - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} + 1 \right) = \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{3+\sqrt{5}}{2} \right) - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{3-\sqrt{5}}{2} \right) = \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{6+2\sqrt{5}}{4} \right) - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{6-2\sqrt{5}}{4} \right) = \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^2 - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n-1} \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^2 = \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} \right), \end{aligned}$$

což jsme chtěli dokázat. □

**Poznámka 3.3.** Vzorec (3.3) není s ohledem na odmocniny, které v něm vystupují, příliš vhodný pro praktické výpočty. Přesto se jedná o důležitý výsledek. Číslo  $\frac{1-\sqrt{5}}{2}$  je v absolutní hodnotě menší než 1. Sčítanec  $\left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1}$  ve vzorci (3.3) tedy představuje geometrickou posloupnost, která velmi rychle konverguje k nule. Fibonacciho čísla lze proto velmi dobře aproximovat vztahem

$$F_n \doteq \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1}.$$

Fibonacciho posloupnost tedy roste přibližně stejně rychle jako geometrická posloupnost s kvocientem  $\frac{1+\sqrt{5}}{2}$ . Tuto skutečnost též vyjadřuje vztah

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{F_{n+1}}{F_n} = \frac{1+\sqrt{5}}{2},$$

který lze dokázat s využitím vzorce (3.3).