

# Aspekte der Systemnahen Programmierung bei der Spieleentwicklung

Projektaufgabe – 323: Berechnung von Primzahlen

Marcel Zurawka

Julius Krüger

Lars Hinnerk Grevsmühl





Die Wormell'sche Formel

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2^{\prod_{r=1}^n \left(1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x - ab)^2\right)^2}$$

Zähler/Controller

Primzahltest



Die Wormell'sche Formel

$$f(x) = \prod_{a=2}^{x} \prod_{b=2}^{x} (x - ab)^{2}$$

#### Primzahltest

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x-ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$f(x) = \begin{cases} 0 & \text{wenn } n \text{ nicht prim} \\ N \in \mathbb{N} & \text{wenn } n \text{ prim} \end{cases}$$

#### Primzahltest

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x-ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$g(m) = \sum_{x=2}^{m} \frac{1 + (-1)^{2^{f(x)}}}{2} = \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^{m} (-1)^{2^{f(x)}}$$

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x-ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$g(m) = \sum_{x=2}^{m} \begin{cases} 0 & \text{wenn } f(x) = 0 \\ 1 & \text{wenn } f(x) \in \mathbb{N} \end{cases}$$

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x-ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$h(m,n) = \prod_{r=1}^{n} (1 - r + g(m))^{2}$$

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \Pi_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \Pi_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x - ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$h(m,n) = \begin{cases} 0 & \text{wenn } n > g(m) \\ N \in \mathbb{N} & \text{wenn } n \le g(m) \end{cases}$$

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x - ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$i(n) = \sum_{m=2}^{2^n} \frac{1 + (-1)^{2^{h(m,n)}}}{2} = -\frac{1}{2} + 2^{n-1} \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^{2^{h(m,n)}}$$

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x - ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$i(n) = \sum_{m=2}^{2^n} \begin{cases} 0 & \text{wenn } h(m,n) = 0\\ 1 & \text{wenn } h(m,n) \in \mathbb{N} \end{cases}$$

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x - ab)^2 \right)^2$$



Die Wormell'sche Formel

$$p(n) = 2 + i(n) = p_n$$

$$p_n = \frac{3}{2} + 2^{n-1} - \frac{1}{2} \sum_{m=2}^{2^n} (-1)^2 \prod_{r=1}^n \left( 1 - r + \frac{m-1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{x=2}^m (-1)^2 \prod_{a=2}^x \prod_{b=2}^x (x - ab)^2 \right)^2$$



### Grenzen des Primzahltests

$$f(x) = \prod_{\substack{a=2 \ b=2}}^x \prod_{\substack{b=2 \ \text{Primzahltest}}}^x (x-ab)^2$$

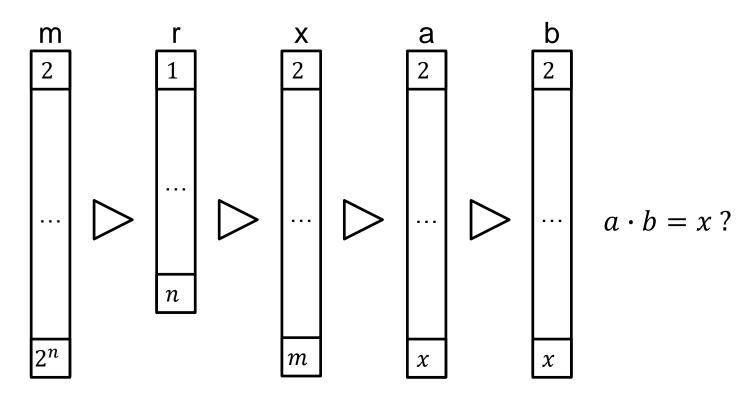
#### Mögliche Optimierungen:

- 1. Abbruch nach gefundener Faktorisierung
- 2. Obergrenze für a bzw. b: x/2
- 3. Untergrenze für a: nicht Optimierbar
- 4. Untergrenzen für b:
  - unoptimiert
  - Annäherung an x/a über Zweierpotenzen
  - x/a



### Implementierung

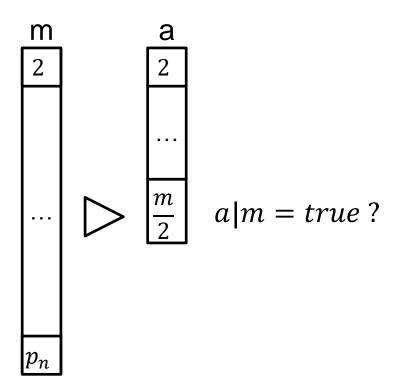
Schleifendurchläufe: Wormell'sche Formel





### Implementierung

Schleifendurchläufe: optimierte Methode





### Implementierung

vdiv.F32 fpuReg, x, a

= x / a

vcvt.U32.F32 fpuReg, fpuReg

(int) Ergebnis

vmov armRegister, tmpReg

mul armRegister, r3

cmp armRegister, r1

addeq r6, #1

addog 10, 11

cmp r3, r1

subeq r6, #1

a\* Ergebnis

== x ?

AnzahlTeiler++

Teiler == a?

AnzahlTeiler--



## Tabelle Berechnungsdauer

n-te Primzahl	k	Zeit ASM (Avg.)	Zeit C (Avg.)	C/ASM
100	100	0,0005270s	0,000625s	1,185
1000	100	0,03432s	0,04159s	1,211
10000	100	4,520s	5,46s	1,208
20000	10	19,43s	23,15s	1,190
40000	10	83,41s	98,60s	1,182
50000	10	133,26s	157,30s	1,180
100000	10	567,23s	688,63s	1,214
1	5	1320,93s	1558,60s	1,179
2 * 10 <sup>6</sup>	1	2400,19s	2837,87s	1,182
2,5 * 10 <sup>6</sup>	1	3827,20s	4514,93s	1,179



#### BERECHNUNGSZEIT DER N-TEN PRIMZAHL

