

Einführung Quantencomputing

Lösungen zur 1. Übung

Aufgabe 1: Führen Sie den Euklidischen Algorithmus für die Zahlen 16 und 7 aus. Beobachten Sie, dass sich durch $\text{ggT}(16, 7) = 1$ eine Darstellung von $1 = 16 \cdot x + 7 \cdot y$ ergibt. Berechnen Sie diese x und y .

Lösung 1:

$$\begin{array}{rcl} 16 = 7 \cdot 2 + 2 & & 2 = 16 - 7 \cdot 2 \rightarrow 1 = 7 - (16 - 7 \cdot 2) \cdot 3 = 7 \cdot 7 - 16 \cdot 3 + \\ \downarrow & & \uparrow \\ 7 = 2 \cdot 3 + 1 & & 1 = 7 - 2 \cdot 3 \\ \searrow & & \nearrow \end{array}$$

Daraus folgt

$$\begin{aligned} x &= -3 \\ y &= 7. \end{aligned}$$

Aufgabe 2: Zeigen Sie die folgende Aussagen mit Hilfe der gegebenen Hinweise.

(a) *Aussage:* Sei $\varphi(n) := |\{i \in \mathbb{N} | 1 \leq i \leq n \wedge \text{ggT}(i, n) = 1\}|$ die *Eulersche φ -Funktion*.

Für a mit $1 \leq a \leq n - 1$ und $\text{ggT}(a, n) = 1$ gilt

$$a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}.$$

Hinweis: Benutzen Sie, dass die Menge $\mathbb{Z}_n^* = \{i \in \mathbb{N} | 1 \leq i \leq n \wedge \text{ggT}(i, n) = 1\} = \{x_1, \dots, x_{\varphi(n)}\}$ alle multiplikativ invertierbaren Zahlen modulo n enthält. Außerdem gilt für $y \in \mathbb{Z}_n^*$, dass $\{x_1, \dots, x_{\varphi(n)}\} = \{y \cdot x_1, \dots, y \cdot x_{\varphi(n)}\}$.

(b) *Aussage:* Der *Satz von Fermat* aus der Vorlesung. Für eine Primzahl n und a mit $1 \leq a \leq n - 1$, ($\text{ggT}(a, n) = 1$) gilt

$$a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}.$$

Das ist äquivalent zu

$$a^n \equiv a \pmod{n}.$$

Hinweis: Zeigen Sie zunächst die Aussage für $a = 2 = 1 + 1$ mit Hilfe des *Binomischen Satzes*

$$(x + y)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \cdot x^{n-i} \cdot y^i = \sum_{i=0}^n \frac{n!}{i! \cdot (n-i)!} \cdot x^{n-i} \cdot y^i.$$

Was können Sie über den Binomialkoeffizienten modulo n sagen, wenn n eine Primzahl ist?

Zeigen Sie nun die Aussage für beliebiges $a = 1 + 1 + \dots + 1$. Benutzen Sie das *Multinomialtheorem*

$$(x_1 + \dots + x_k)^n = \sum_{i_1 + \dots + i_k = n} \frac{n!}{i_1! \cdot \dots \cdot i_k!} \cdot x_1^{i_1} \cdot \dots \cdot x_k^{i_k}$$

und gehen analog wie für $a = 2$ vor.

Lösung 2:

(a) Mit $y = a$ gilt

$$1 \equiv x_1 \cdot \dots \cdot x_{\varphi(n)} \equiv a \cdot x_1 \cdot \dots \cdot a \cdot x_{\varphi(n)} \equiv a^{\varphi(n)} \cdot x_1 \cdot \dots \cdot x_{\varphi(n)} \equiv a^{\varphi(n)} \pmod{n}.$$

Daraus folgt

$$1 \equiv a^{\varphi(n)} \pmod{n}.$$

(b) Wir nutzen

$$a^n \equiv a \pmod{n}.$$

Wir verwenden den *Binomischen Satz* für $(1 + 1)^n$.

$$(1 + 1)^n \equiv \sum_{i=0}^n \frac{n!}{i! \cdot (n-i)!} \cdot 1^{n-i} \cdot 1^i \equiv \sum_{i=0}^n \frac{n!}{i! \cdot (n-i)!} \pmod{n}$$

Der Binomialkoeffizient wird von n geteilt, wenn das n im Zähler nicht gekürzt wird. Es wird nur gekürzt, wenn n auch als Faktor im Nenner steht, da n eine Primzahl ist. Dies ist nur bei

$$i = 0, i = n$$

der Fall und für diese i ist der Binomialkoeffizient 1.

Somit gilt

$$(1 + 1)^n \equiv 1 + 1 \pmod{n}.$$

Benutzen wir nun das *Multinomialtheorem* für $a = \underbrace{1 + \dots + 1}_{a \text{ Mal}}$.

$$(1 + \dots + 1)^n \equiv \sum_{i_1 + \dots + i_a = n} \frac{n!}{i_1! \cdot \dots \cdot i_a!} \cdot 1^{i_1} \cdot \dots \cdot 1^{i_a} \equiv \sum_{i_1 + \dots + i_a = n} \frac{n!}{i_1! \cdot \dots \cdot i_a!} \pmod{n}$$

Mit der gleichen Argumentation wie für den Binomialkoeffizienten, ist der Multinomialkoeffizient teilbar durch n , wenn im Nenner kein n als Faktor vorkommt. Dies ist nur der Fall, wenn für ein $j \in \{1, \dots, a\}$

$$i_j = n \text{ und } i_\ell = 0 \text{ für } 1 \leq \ell \leq a, \ell \neq j$$

und der Rest der i muss 0 sein.

Dafür gibt es a Möglichkeiten und der Multinomialkoeffizient ist immer 1. Daraus ergibt sich

$$(1 + \dots + 1)^n = (1 + \dots + 1)^n \equiv (1 + \dots + 1) \pmod{n}$$
$$a^n = a \pmod{n}$$

Aufgabe 3: Stellen Sie die folgenden Zuweisungen in der Matrix-Schreibweise dar.

- (a) $x := 0$
- (b) $x := 1$
- (c) $x := y$
- (d) $x := \neg y$
- (e) $y := \text{if } x = 1 \text{ then } \neg y \text{ else } y$

Lösung 3:

(a)

$$0 \rightarrow 0$$

$$1 \rightarrow 0$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

(b)

$$0 \rightarrow 1$$

$$1 \rightarrow 1$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

(c)

$$00 \rightarrow 00$$

$$01 \rightarrow 11$$

$$10 \rightarrow 00$$

$$11 \rightarrow 11$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

(d)

$$00 \rightarrow 10$$

$$01 \rightarrow 01$$

$$10 \rightarrow 10$$

$$11 \rightarrow 01$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

(e)

$$00 \rightarrow 00$$

$$01 \rightarrow 01$$

$$10 \rightarrow 11$$

$$11 \rightarrow 10$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$