Challenge!

Seien $a_1, a_2, \ldots, a_n \in \mathbb{Z}$. Gebe einen $\mathcal{O}(n)$ Algorithmus an, der eine zusammenhängende Teilfolge $a_i, a_{i+1}, \ldots, a_j$ findet mit $1 \le i \le j \le n$, so dass $n \mid (a_i + a_{i+1} + \ldots + a_j)$.

Eine genaue Laufzeitanalyse vom angegebenem Algorithmus ist nicht nötig.

Tipp: Betrachte die Summen $S_i := \sum_{k=1}^i a_k$ für $1 \le i \le n$.

Recap

Die Eulerfunktion φ gibt uns die Anzahl Elemente in \mathbb{Z}_n , die teilerfremd sind zu n.

Recap

Die Eulerfunktion φ gibt uns die Anzahl Elemente in \mathbb{Z}_n , die teilerfremd sind zu n.

Lemma

Sei $n = \prod_{i=1}^{r} p_i^{e_i}$ die Primfaktorzerlegung einer Zahl n. Dann ist

$$|\mathbb{Z}_n^*| = \varphi(n) = \prod_{i=1}^r (p_i - 1)p_i^{\mathbf{e}_i - 1}.$$

In anderen Worten gibt uns $\varphi(n)$ die Ordnung der multiplikativen Gruppe \mathbb{Z}_n^* .

Recap

Die Eulerfunktion φ gibt uns die Anzahl Elemente in \mathbb{Z}_n , die teilerfremd sind zu n.

Lemma

Sei $n = \prod_{i=1}^r p_i^{e_i}$ die Primfaktorzerlegung einer Zahl n. Dann ist

$$|\mathbb{Z}_n^*| = \varphi(n) = \prod_{i=1}^r (p_i - 1)p_i^{e_i - 1}.$$

In anderen Worten gibt uns $\varphi(n)$ die Ordnung der multiplikativen Gruppe \mathbb{Z}_n^* .

Beispiel

Sei $n = 18 = 2 \cdot 3^2$. Dann ist $\varphi(n) =$

Recap

Die Eulerfunktion φ gibt uns die Anzahl Elemente in \mathbb{Z}_n , die teilerfremd sind zu n.

Lemma

Sei $n = \prod_{i=1}^r p_i^{e_i}$ die Primfaktorzerlegung einer Zahl n. Dann ist

$$|\mathbb{Z}_n^*| = \varphi(n) = \prod_{i=1}^r (p_i - 1)p_i^{e_i - 1}.$$

In anderen Worten gibt uns $\varphi(n)$ die Ordnung der multiplikativen Gruppe \mathbb{Z}_n^* .

Beispiel

Sei $n = 18 = 2 \cdot 3^2$. Dann ist $\varphi(n) = (2-1)2^0 \cdot (3-1)3^1 = 6$.

Recap

Wir erinnern uns an folgendes wichtige Lemma:

Recap

Wir erinnern uns an folgendes wichtige Lemma:

Lemma

Sei G eine endliche Gruppe mit Neutralelement e. Dann gilt für alle $a \in G$:

$$a^{|G|}=e$$

Recap

Wir erinnern uns an folgendes wichtige Lemma:

Lemma

Sei G eine endliche Gruppe mit Neutralelement e. Dann gilt für alle $a \in G$:

$$a^{|G|} = e$$

Daraus folgt ganz einfach:

Lemma

Für alle $a \in \mathbb{Z}_n^*$:

$$a^{\varphi(n)} \equiv_n 1$$

Recap

Wir erinnern uns an folgendes wichtige Lemma:

Lemma

Sei G eine endliche Gruppe mit Neutralelement e. Dann gilt für alle $a \in G$:

$$a^{|G|} = e$$

Daraus folgt ganz einfach:

Lemma

Für alle $a \in \mathbb{Z}_n^*$:

$$a^{\varphi(n)} \equiv_n 1$$

und für eine Primzahl p, für alle $1 \le a < p$:

$$a^{p-1} \equiv_p 1$$

Aufgabe 1

Let c = 7 be a message encrypted with the public key pair (n, e). Find both the secret key d and the original message m.

Innerhalb von $R_n(...)$ dürfen wir alles machen, was wir wollen, solange wir die Kongruenz Modulo n der Terme nicht verändern, ausser in den Exponenten.

Innerhalb von $R_n(...)$ dürfen wir alles machen, was wir wollen, solange wir die Kongruenz Modulo n der Terme nicht verändern, ausser in den Exponenten.

• $R_3(5^3) = R_3(R_3(5)^3) = R_3(2^3) = R_3(8) = 2$

Innerhalb von $R_n(...)$ dürfen wir alles machen, was wir wollen, solange wir die Kongruenz Modulo n der Terme nicht verändern, **ausser in den Exponenten.**

- $R_3(5^3) = R_3(R_3(5)^3) = R_3(2^3) = R_3(8) = 2$
- $R_3(5^3) \neq R_3(5^{R_3(3)}) = R_3(5^0) = 1$

Berechne

Kongruenz zu 1

$$R_{18}(37^{42}) =$$

Berechne

Kongruenz zu 1

$$R_{18}(37^{42})=1$$

Modulare Arithmetik Tricks Der "-" Trick

$$R_3(5^{2022}) =$$

Modulare Arithmetik Tricks Der "-" Trick

$$R_3(5^{2022})=1$$

Fermat's Little Theorem

$$R_7(1984^6) =$$

Fermat's Little Theorem

$$R_7(1984^6)=1$$

Fermat's Little Theorem

$$R_{11}(2^{1408}) =$$

Fermat's Little Theorem

$$R_{11}(2^{1408})=3$$

Fermat's Little Theorem

$$R_{11}(2^{3^{40}}) =$$

Fermat's Little Theorem

$$R_{11}(2^{3^{40}})=2$$

Kahoot!