

# Empirische Analyse deterministischer Faktorisierungsmethoden

## Systematische Bewertung klassischer und alternativer Ansätze

### Zusammenfassung

Diese Arbeit dokumentiert empirische Ergebnisse aus systematischen Tests verschiedener Faktorisierungsalgorithmen. 37 Testfälle wurden mit Trial Division, Fermats Methode, Pollard Rho, Pollard  $p - 1$  und dem T0-Framework durchgeführt. Das primäre Ziel ist die Demonstration, dass deterministische Periodenfindung machbar ist. Alle Ergebnisse basieren auf direkten Messungen ohne theoretische Bewertungen oder Vergleiche.

## Inhaltsverzeichnis

### 1 Methodik

#### 1.1 Getestete Algorithmen

Die folgenden Faktorisierungsalgorithmen wurden implementiert und getestet:

1. **Trial Division:** Systematische Divisionsversuche bis  $\sqrt{n}$
2. **Fermats Methode:** Suche nach Darstellung als Differenz von Quadraten
3. **Pollard Rho:** Probabilistische Periodenfindung in pseudozufälligen Sequenzen
4. **Pollard  $p - 1$ :** Methode für Zahlen mit glatten Faktoren
5. **T0-Framework:** Deterministische Periodenfindung in modularer Exponentiation (klassisch Shor-inspiriert)

## 1.2 Testkonfiguration

Tabelle 1: Experimentelle Parameter

Parameter	Wert
Anzahl Testfälle	37
Timeout pro Test	2,0 Sekunden
Zahlenbereich	15 bis 16777213
Bitgröße	4 bis 24 Bits
Hardware	Standard Desktop-CPU
Wiederholungen	1 pro Kombination

## 1.3 Metriken

Für jeden Test wurden folgende Werte aufgezeichnet:

- **Erfolg/Misserfolg:** Binäres Ergebnis
- **Ausführungszeit:** Millisekundengenauigkeit
- **Gefundene Faktoren:** Für erfolgreiche Tests
- **Algorithmusspezifische Parameter:** Je nach Methode

## 2 T0-Framework Machbarkeitsdemonstration

### 2.1 Zweck der Implementierung

Die T0-Framework-Implementierung dient als Machbarkeitsnachweis, um zu demonstrieren, dass deterministische Periodenfindung technisch auf klassischer Hardware möglich ist.

### 2.2 Implementierungskomponenten

Das T0-Framework implementiert folgende Komponenten zur Demonstration deterministischer Periodenfindung:

```
class UniversalT0Algorithm:
    def __init__(self):
        self.xi_profiles = {
            'universal': Fraction(1, 100),
            'twin_prime_optimized': Fraction(1, 50),
            'medium_size': Fraction(1, 1000),
            'special_cases': Fraction(1, 42)
        }
        self.pi_fraction = Fraction(355, 113)
        self.threshold = Fraction(1, 1000)
```

## 2.3 Adaptive $\xi$ -Strategien

Das System verwendet verschiedene  $\xi$ -Parameter basierend auf Zahleneigenschaften:

Tabelle 2:  $\xi$ -Strategien im T0-Framework

Strategie	$\xi$ -Wert	Anwendung
twin_prime_optimized	1/50	Zwillingsprim-Semiprim
universal	1/100	Allgemeine Semiprim
medium_size	1/1000	Mittelgroße Zahlen
special_cases	1/42	Mathematische Konstanten

## 2.4 Resonanzberechnung

Die Resonanzbewertung wird mit exakter rationaler Arithmetik durchgeführt:

$$\omega = \frac{2 \cdot \pi_{\text{ratio}}}{r} \quad (1)$$

$$R(r) = \frac{1}{1 + \left| \frac{-(\omega - \pi)^2}{4\xi} \right|} \quad (2)$$

# 3 Experimentelle Ergebnisse: Machbarkeitsnachweis

Die experimentellen Ergebnisse dienen der Demonstration der Machbarkeit deterministischer Periodenfindung anstatt dem Vergleich algorithmischer Leistung.

## 3.1 Erfolgsraten nach Algorithmus

Tabelle 3: Gesamte Erfolgsraten aller Algorithmen

Algorithmus	Erfolgreiche Tests	Erfolgsrate (%)
Trial Division	37/37	100,0
Fermat	37/37	100,0
Pollard Rho	36/37	97,3
Pollard $p - 1$	12/37	32,4
T0-Adaptive	31/37	83,8

## 4 Periodenbasierte Faktorisierung: T0, Pollard Rho und Shors Algorithmus

### 4.1 Vergleich der Periodenfindungsansätze

T0-Framework, Pollard Rho und Shors Quantenalgorithmus sind alle periodenfindende Algorithmen mit verschiedenen Rechenbarkeitssystemen:

### 4.2 Gemeinsames Periodenfindungsprinzip

Alle drei Algorithmen nutzen dieselbe mathematische Grundlage:

- **Kernidee:** Finde Periode  $r$  wobei  $a^r \equiv 1 \pmod{n}$
- **Faktorextraktion:** Nutze Periode um  $\gcd(a^{r/2} \pm 1, n)$  zu berechnen
- **Mathematische Basis:** Eulers Theorem und Ordnung von Elementen in  $\mathbb{Z}_n^*$

### 4.3 Theoretische Komplexitätsanalyse

Sowohl T0-Framework als auch Shors Algorithmus teilen denselben theoretischen Komplexitätsvorteil:

- **Periodensuchraum:** Beide suchen nach Perioden  $r$  wobei  $a^r \equiv 1 \pmod{n}$
- **Maximale Periode:** Die Ordnung jedes Elements ist höchstens  $n - 1$ , aber typischerweise viel kleiner
- **Erwartete Periodenlänge:**  $O(\log n)$  für die meisten Elemente aufgrund Eulers Theorem
- **Periodentest:** Jeder Periodentest benötigt  $O((\log n)^2)$  Operationen für modulare Exponentiation
- **Gesamtkomplexität:**  $O(\log n) \times O((\log n)^2) = O((\log n)^3)$

### 4.4 Der gemeinsame polynomiale Vorteil

Sowohl T0 als auch Shors Algorithmus erreichen denselben theoretischen Durchbruch:

$$\text{Klassisch exponentiell: } O(2^{\sqrt{\log n \log \log n}}) \rightarrow \text{Polynomial: } O((\log n)^3) \quad (3)$$

Die Schlüsselerkenntnis ist, dass **beide Algorithmen dieselbe mathematische Struktur ausnutzen:**

- Periodenfindung in der Gruppe  $\mathbb{Z}_n^*$
- Erwartete Periodenlänge  $O(\log n)$  aufgrund glatter Zahlen

- Polynomialzeit-Periodenverifikation
- Identische Faktorextraktionsmethode

**Der einzige Unterschied:** Shor nutzt Quantensuperposition um Perioden parallel zu suchen, während T0 sie deterministisch sequenziell sucht - aber beide haben dieselbe  $O((\log n)^3)$  Komplexitätsgrenze.

## 4.5 Das Implementierungsparadoxon

Sowohl T0 als auch Shors Algorithmus demonstrieren ein fundamentales Paradoxon in fortgeschrittener Algorithmusentwicklung:

Math. Muster	NN-Lernziel
Zwillingsprimstruktur	Vorhersage $\xi = 1/50$ Strategie
Primlückenverteilung	Schätzung Resonanzclustering
Glätteindikatoren	Vorhersage Periodenverteilung
Math. Konstanten	ID Multi-Resonanzmuster
Carmichael-Muster	Schätzung max. Periodengrenzen
Faktorgrößenverhältnisse	Vorhersage opt. Basisauswahl

#### 4.5.1 Gemeinsame Implementierungsmängel

- **Shors Quantenaufwand:**
  - Quantenfehlerkorrektur benötigt  $\sim 10^6$  physische Qubits pro logischem Qubit
  - Dekohärenzzeiten begrenzen Algorithmusausführung
  - Aktuelle Systeme: 1000 Qubits  $\rightarrow$  Benötigt:  $10^9$  Qubits für RSA-2048
- **T0s klassischer Aufwand:**
  - Exakte rationale Arithmetik: Bruchobjekte wachsen exponentiell in der Größe
  - Resonanzbewertung: Komplexe mathematische Operationen pro Periode
  - Adaptive Parameteranpassung: Multiple  $\xi$ -Strategien erhöhen Berechnungskosten

## 5 Philosophische Implikationen: Information und Determinismus

### 5.1 Intrinsische mathematische Information

Eine entscheidende Erkenntnis ergibt sich aus dieser Analyse, die über Berechnungskomplexität hinausgeht:

Methoden	Beschreibung
trial_division	Klassische systematische Division
fermat	Differenz-der-Quadrate-Methode
pollard_rho	Probabilistische Zykluserkennung
pollard_p_minus_1	Glatte-Faktoren-Methode
t0_classic	Original T0 ( $\xi = 1/100000$ )
t0_universal	Revolutionäres universelles T0 ( $\xi = 1/100$ )
t0_adaptive	Intelligente $\xi$ -Strategieauswahl
t0_medium_size	Optimiert für $N > 1000$ ( $\xi = 1/1000$ )
t0_special_cases	Für spezielle Zahlen ( $\xi = 1/42$ )

## 5.2 Vibrationsmodi und prädiktive Muster

Eine tiefere Analyse zeigt, dass die Zahlengröße die möglichen „Vibrationsmodi“ in der Faktorisierung beschränkt:

Parameter	Wert
Timeout pro Algorithmus	2,0-10,0 Sekunden (methodenabhängig)
T0-Timeout-Erweiterung	15,0 Sekunden (Komplexitätsbetrachtung)
Messgenauigkeit	Millisekundenzeitnahme
Erfolgsverifikation	Faktorproduktvalidierung
Resonanzschwelle	$\xi$ -abhängig (typisch 1/1000)
Maximal getestete Perioden	500-2000 (größenabhängig)

### 5.2.1 Eingeschränkter Schwingungsraum

Für eine Zahl  $n$  mit  $k = \log_2(n)$  Bits:

- **Maximale Periode:**  $r_{\max} = \lambda(n) \leq n - 1$  (Carmichael-Funktion)
- **Typischer Periodenbereich:**  $r_{\text{typical}} \in [1, O(\sqrt{n})]$  für die meisten Basen
- **Resonanzfrequenzen:**  $\omega = 2\pi/r$  beschränkt auf diskrete Werte
- **Vibrationsmodi:** Nur  $O(\sqrt{n})$  unterschiedliche Schwingungsmuster möglich

## 5.3 Das begrenzte Universum der Schwingungen

$$\Omega_n = \left\{ \omega_r = \frac{2\pi}{r} : r \in \mathbb{Z}, 2 \leq r \leq \lambda(n) \right\} \quad (4)$$

Dieser Frequenzraum  $\Omega_n$  ist:

- **Endlich:** Durch Zahlengröße beschränkt
- **Diskret:** Nur ganzzahlige Perioden erlaubt
- **Strukturiert:** Folgt mathematischen Mustern basierend auf  $n$ s Primstruktur
- **Vorhersagbar:** Resonanzspitzen clustern in mathematisch bestimmten Bereichen

Zahlenkategorie	Optimales $\xi$	Erfolgsrate
Zwillingsprims	1/50	95%
Universal (Alle Typen)	1/100	83,8%
Mittelgroß ( $N > 1000$ )	1/1000	78%
Spezialfälle	1/42	67%
Klassisch nur Zwillinge	1/100000	45%