



# Überweisung

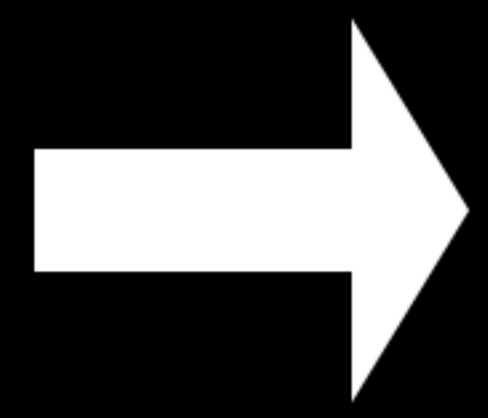
Zustand  
**vor** Überweisung

Konto A
1000 €

Überweise  
100 €



Konto B
2000 €

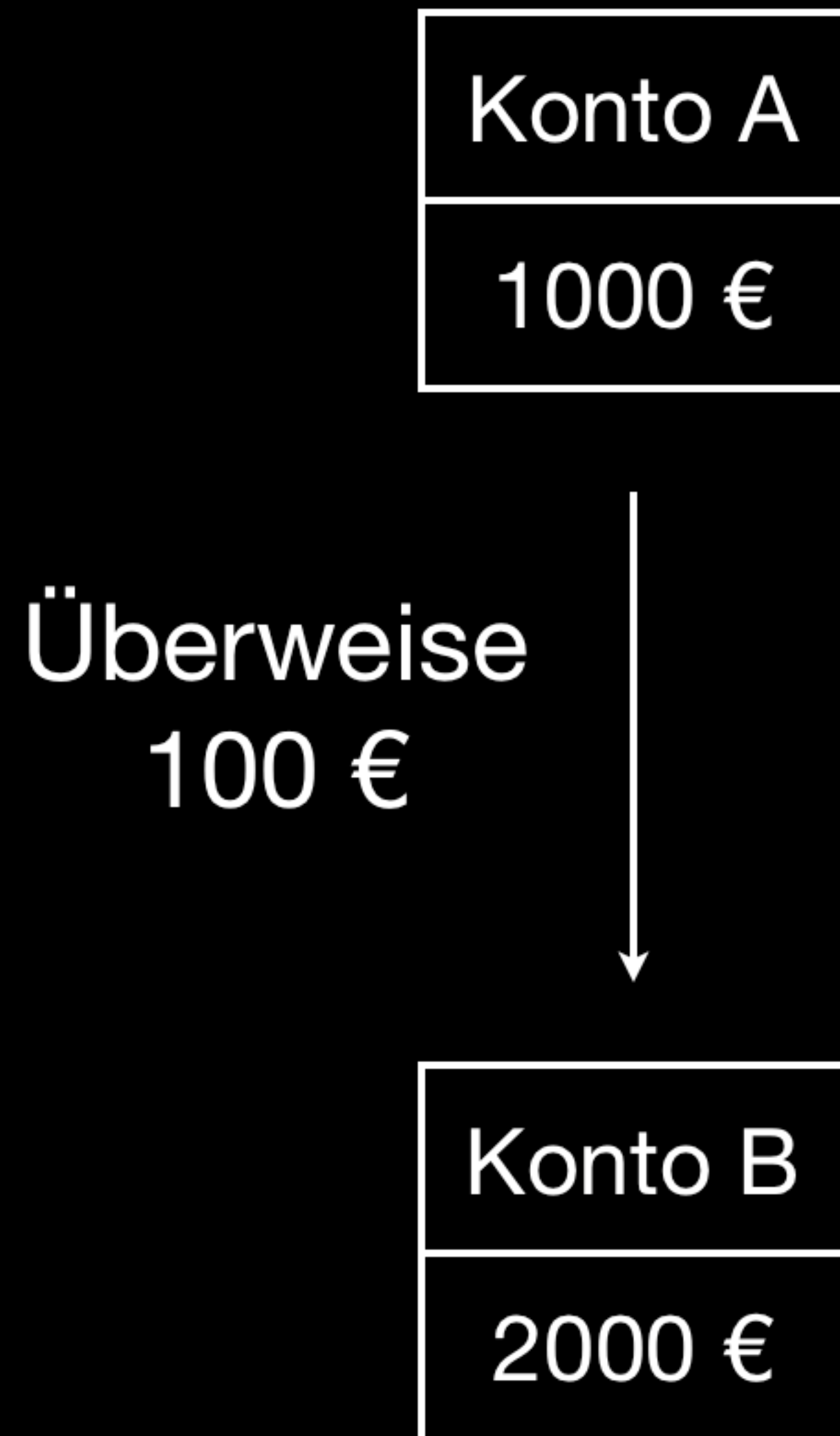


Zustand  
**nach** Überweisung

Konto A
900 €

Konto B
2100 €

Eine Überweisung = mehrere einzelne Aktionen



lese Kontostand von A in k\_a

berechne  $k_a -= 100$ ;

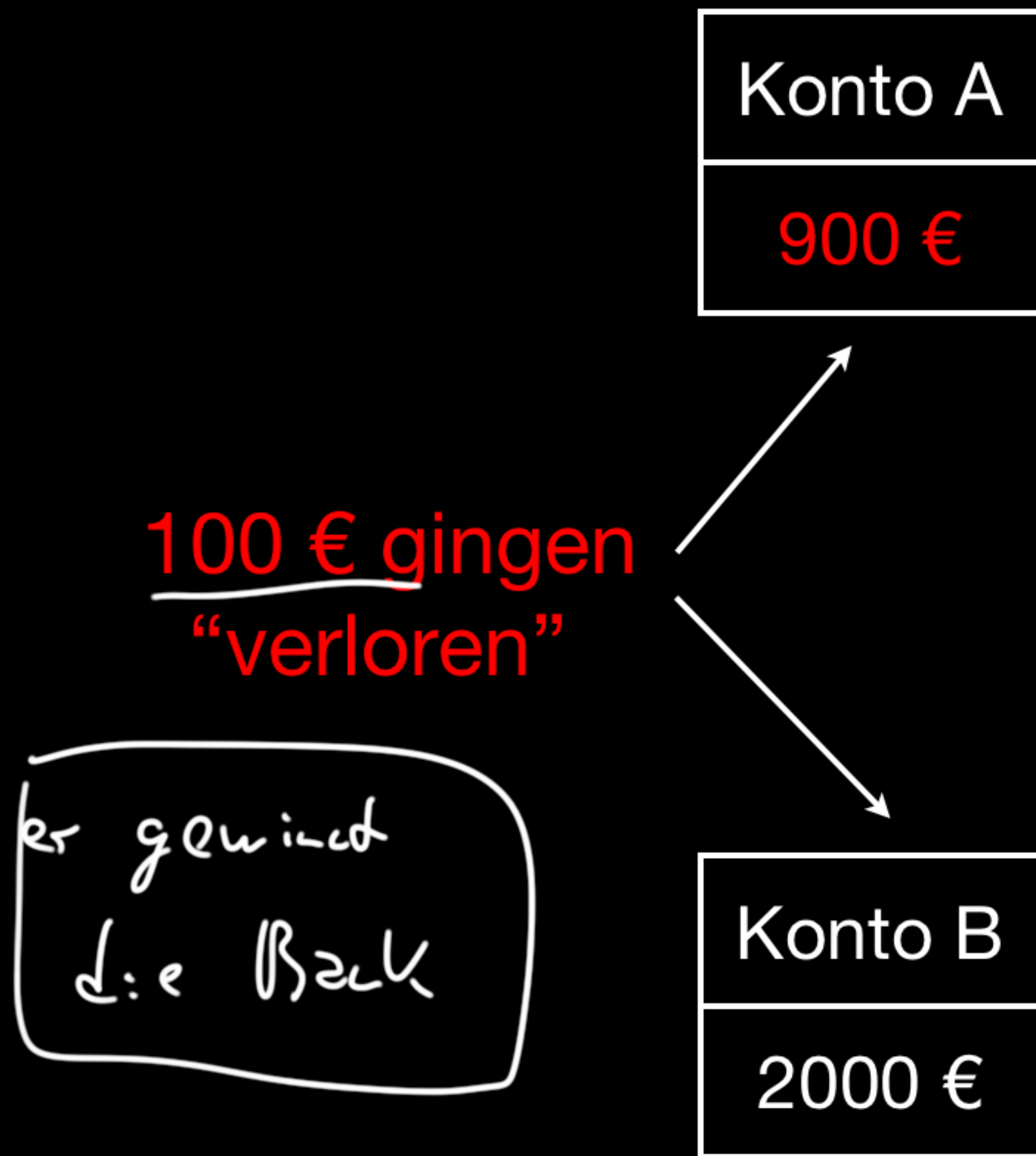
schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A

lese Kontostand von B in  $k_b$

berechne  $k_b += 100$ ;

schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B

# Absturz: Was ist der Zustand der Datenbank?

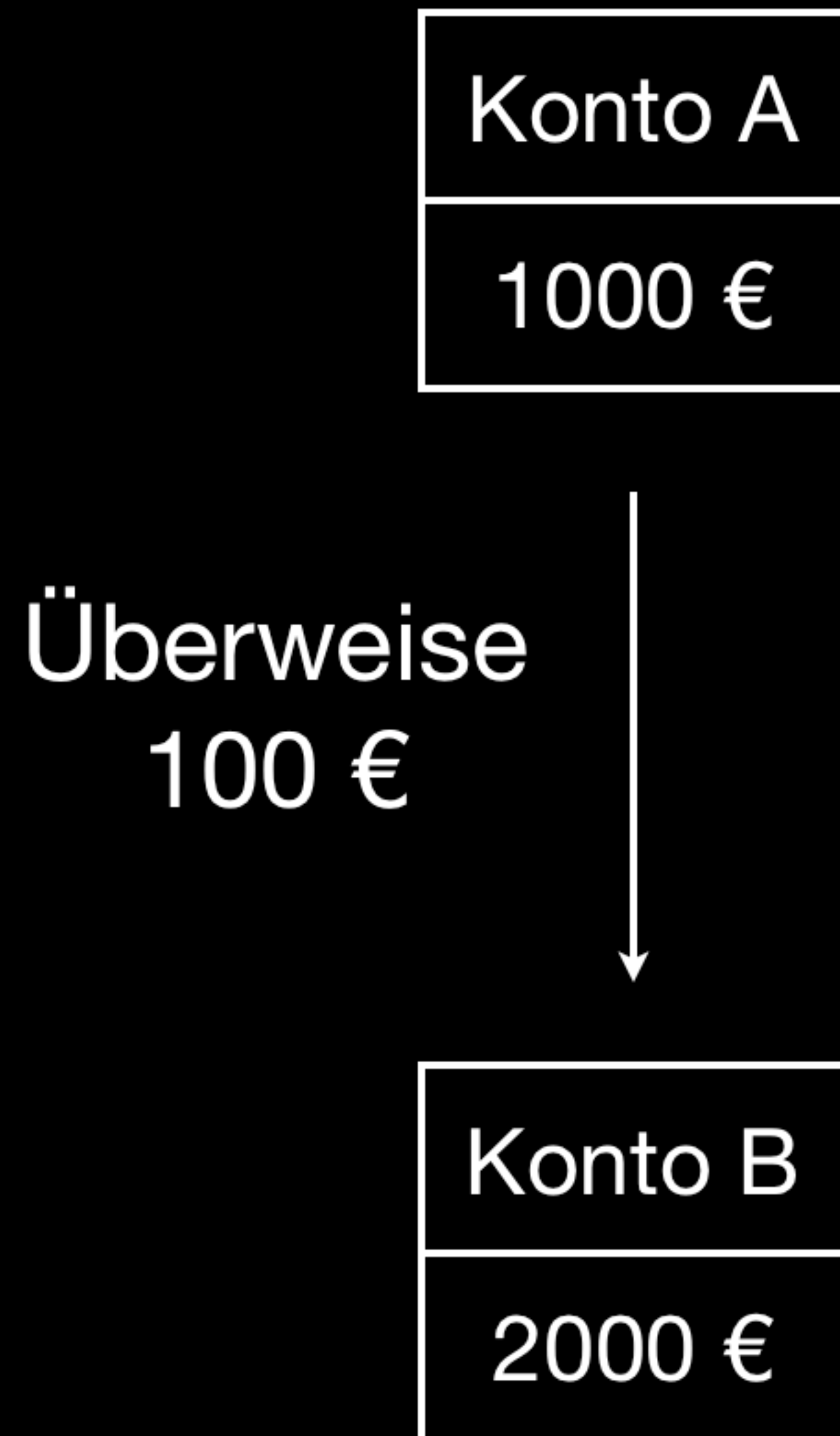


lese Kontostand von A in  $k_a$   
berechne  $k_a -= 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A

-----  
**X**  
**Absturz!**

lese Kontostand von B in  $k_b$   
berechne  $k_b += 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B

# Bündele mehrere Operationen zu einer logischen Einheit



## Transaktion

lese Kontostand von A in  $k_a$

berechne  $k_a -= 100$ ;

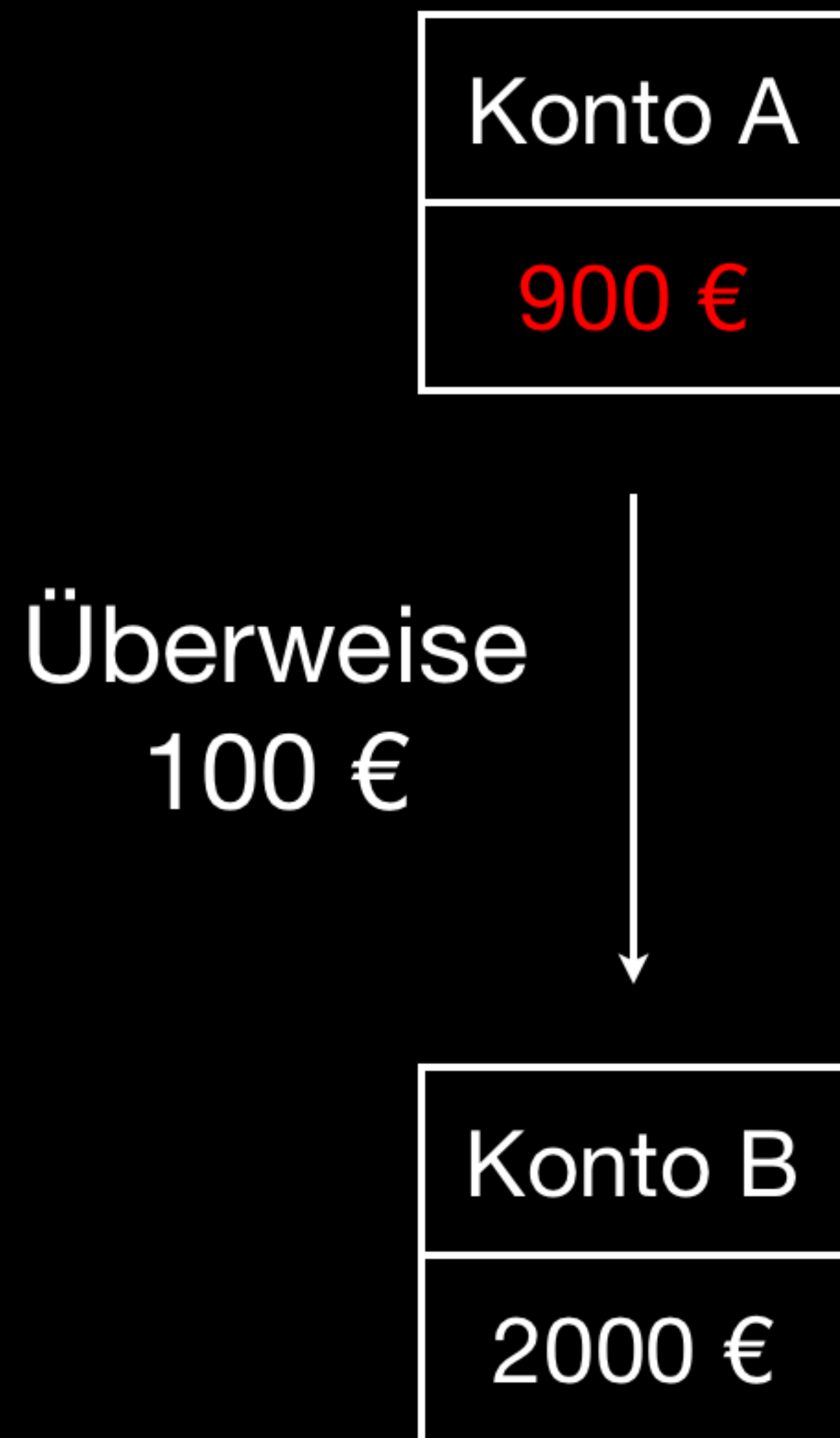
schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A

lese Kontostand von B in  $k_b$

berechne  $k_b += 100$ ;

schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B

# Absturz: Was ist der Zustand der Datenbank?



## Transaktion

- ✓ lese Kontostand von A in  $k_a$
  - ✓ berechne  $k_a -= 100$ ;
  - ✓ schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A
- 
- Absturz!**
- lese Kontostand von B in  $k_b$
  - berechne  $k_b += 100$ ;
  - schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B



Zurücksetzen zum Zustand vor der Transaktion!

Konto A
900 €

Konto B
2000 €

ROLLBACK

### Transaktion

lese Kontostand von A in  $k_a$   
berechne  $k_a -= 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A



Absturz!

lese Kontostand von B in  $k_b$   
berechne  $k_b += 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B

Fertig.

Konto A
1000 €

Konto B
2000 €

ROLLBACK ↑

## Transaktion

lese Kontostand von A in  $k_a$

berechne  $k_a -= 100$ ;

schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A



Absturz!

lese Kontostand von B in  $k_b$

berechne  $k_b += 100$ ;

schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B

# Atomarität (Atomicity)

= Alle Aktionen der Transaktion werden ausgeführt oder keine (alles oder nichts).



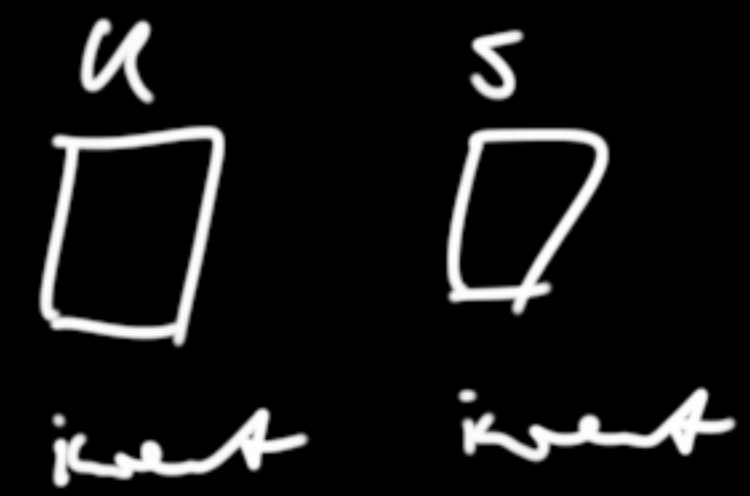
# Konsistenz (Consistency)

= Die Transaktion  
**hinterlässt** die  
Datenbank in einem  
konsistenten Zustand.

Kein Konto darf überzogen  
werden:

$k_a < 0$  *nach* Transaktion  
→ ROLLBACK

Integritätsbedingung  
für Rollback:  $k_a < 0$



## Transaktion

lese Kontostand von A in  $k_a$   
berechne  $k_a -= 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A

lese Kontostand von B in  $k_b$   
berechne  $k_b += 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B



# Isolation (Isolation)

= Nebenläufige  
Transaktionen  
beeinflussen sich  
(logisch) nicht.

# Beispiel für Problem mit Isolation

Überweise 100 € von A nach B

## Transaktion 1

lese Kontostand von A in  $k_a$   
berechne  $k_a -= 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_a$  in A

lese Kontostand von B in  $k_b$   
berechne  $k_b += 100$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B

→ Isolation Levels

Überweise 300 € von C nach B

## Transaktion 2

lese Kontostand von C in  $k_c$   
berechne  $k_c -= 300$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_c$  in C

lese Kontostand von B in  $k_b$   
berechne  $k_b += 300$ ;  
schreibe neuen Kontostand  $k_b$  in B

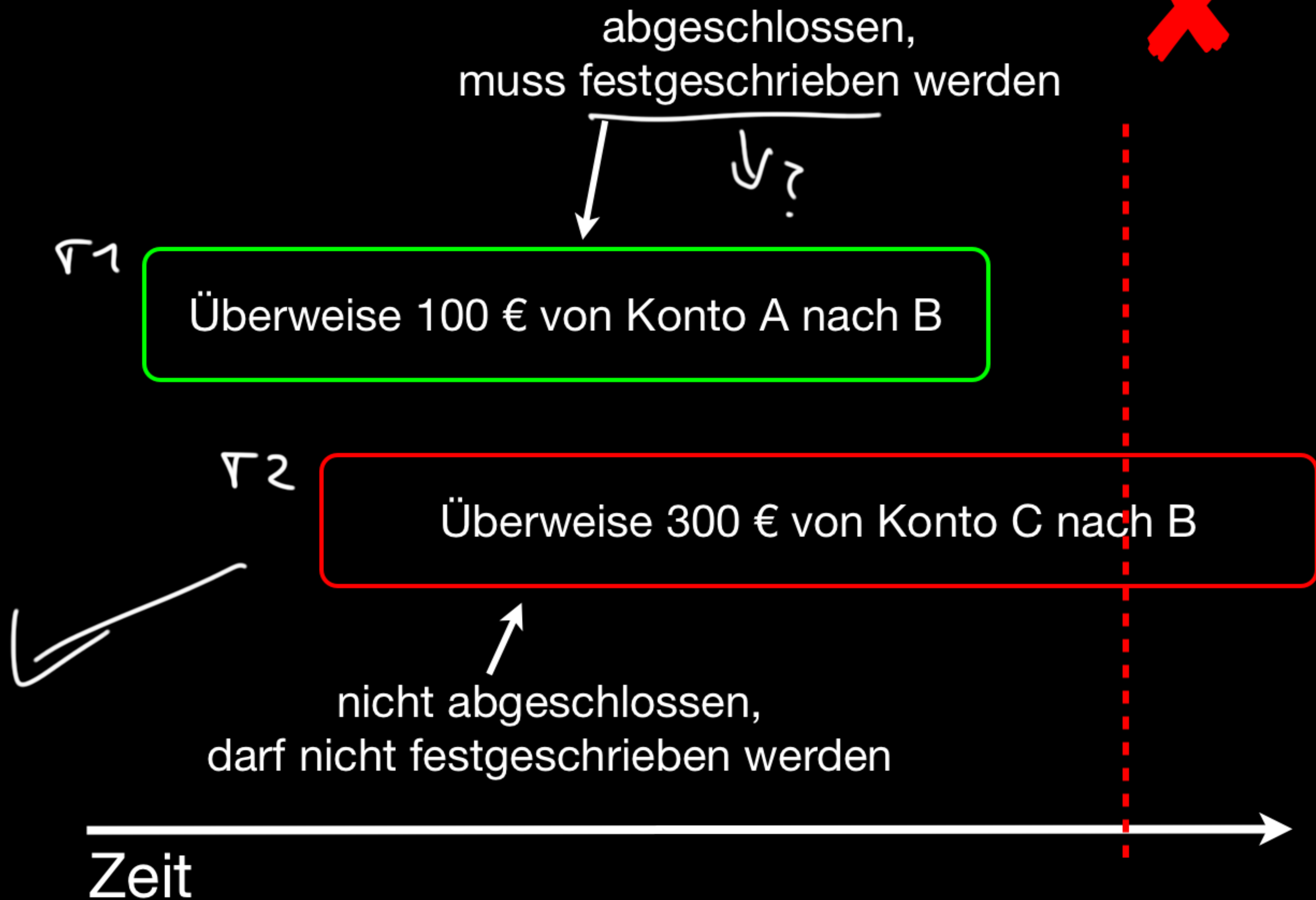
Serialisierung  
nötig

# Dauerhaftigkeit (Durability)

= Aktionen einer erfolgreich abgeschlossenen Transaktion bleiben dauerhaft in der Datenbank erhalten.

sch. relativ

↳ Atomicity





# ACID

Atomarität	( <b>A</b> tomicity)	← K <sub>opt</sub>
Konsistenz	( <b>C</b> onsistency)	← K <sub>opt</sub>
Isolation	( <b>I</b> solation)	← K <sub>opt</sub>
<u>Dauerhaftigkeit</u>	( <b>D</b> urability)	← K <sub>opt</sub>

relationale DBMS → ACID - Systeme

= moderne Mytlos