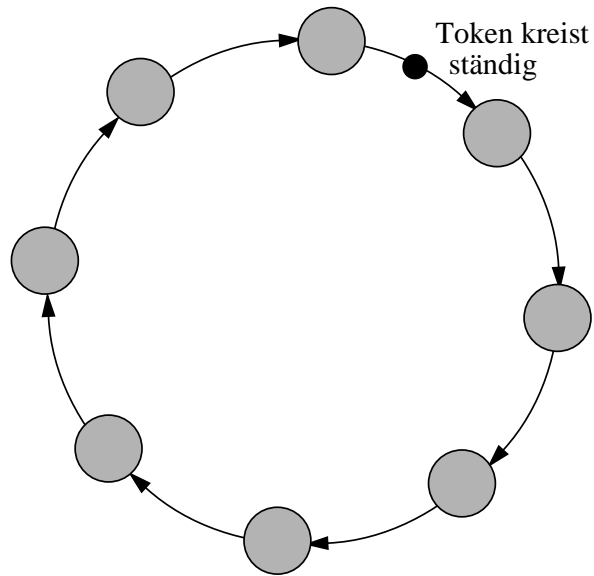


# Die Token-Ring-Lösung



## - Nur der Tokeninhaber darf

- Safety ist klar
- Liveness: Token muss weitergegeben werden
- Fairness intuitiv gegeben

## - Probleme?

- Bei vielen Prozesse --> lange Wartezeiten, Gefahr von Tokenverlust
- Anzahl der Einzelnachrichten nicht begrenzt (ständiges Kreisen)
- Für jedes Betriebsmittel eigenes Token vorsehen

# Token-Request-basierte Algorithmen

## - Token soll nicht dauernd nutzlos unterwegs sein

- Token wandert nur bei Bedarf

## - Grundidee: "Token zu mir" an alle (?) anderen senden

- per *broadcast* (falls entspr. Kommunikationsprimitiv existiert)
- oder z.B. mittels *Echo-Algorithmus*
- Aufwand ist hoch, wenn man nicht weiss, wo das Token sein könnte

## - Fairness muss aber gewahrt bleiben

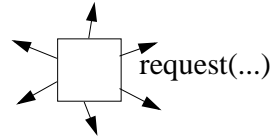
## - Safety ist vergleichsweise trivial (Tokenbesitz)

## - Liveness mit möglichst wenig Aufwand garantieren

# Ricart / Agrawala 1983

1) Es gibt ein einziges Token; nur Besitzer darf kritischen Abschnitt betreten

2) Request-Nachricht (mit Zeitstempel) an *alle* senden



3) Token hat "Gedächtnis":

Prozessnummer

Zeitstempel des letzten Besuchs  
(ggf. implizit 0, wenn Prozess noch unbekannt)

1	xxx
2	xxx
3	xxx
:	:
n	xxx

4) Jeder Prozess registriert Anforderungen *aller* anderen

5) Nach Verlassen des kritischen Abschnitts wird das Token an denjenigen Prozess geschickt, der am "längsten" wartet (Anforderung muss jünger als Zeitstempel des letzten Besuchs beim Prozess sein)

---

--> Nachrichtenkomplexität:  $n$  ( $n-1$  für request, + 1 Token)  
(bzw. 0, wenn inzwischen kein anderer wollte)

- Fragen:
- Wie lange muss ein Prozess max. (auf Mitbewerber) warten?
  - Liveness? Fairness?
  - Geht es auch mit weniger Nachrichten?
  - Physische Zeit oder genügt z.B. auch Lamport-Zeit?