

# Sistemas Distribuídos

## Aula 12

### **Roteiro**

- Relacionando eventos
- Relógios lógicos
- Algoritmo de Lamport
- Propriedades

# Sincronização de Relógios



- Problema fundamental e difícil
- TAI utiliza satélites!

- Relógios reais nunca estão *perfeitamente* sincronizados
- Sistemas distribuídos precisam de ordem (em alguns casos)
  - ordenação global dos eventos
  - escala de tempo inferiores a 0.1 seg

**Outra ideia para ordenar eventos?**

# Relacionando Eventos

- Eventos em diferentes processos do SD
  - escrever no log, enviar pela rede, atualizar BD, etc

## Determinar ordem de ocorrência dos eventos

- Relógios sincronizados servem para ordenar a ocorrência de eventos
- Mas podemos definir ordem sem usar relógios reais
- Exemplo: Processo (*thread*) sabe a ordem de seus próprios eventos
  - evento que acontece depois, vem depois!

# Exemplo Futebolístico

- Considere a cobrança de um pênalti e cinco lugares
  - linha do gol, marca do pênalti, linha da pequena área, linha da grande área, linha de fundo
- Considere os seguintes eventos
  - e1: artilheiro chega na linha da grande área
  - e2: goleiro chega na linha do gol
  - e3: artilheiro corre para bola na marca do pênalti
  - e4: goleiro abre os braços
  - e5: artilheiro chuta bola
  - e6: goleiro pula para o lado
  - e7: bola bate no goleiro
  - e8: artilheiro corre para linha da pequena área
  - e9: bola vai para linha da pequena área
  - e10: artilheiro chuta bola na linha da pequena área
  - e11: bola sai pela linha de fundo

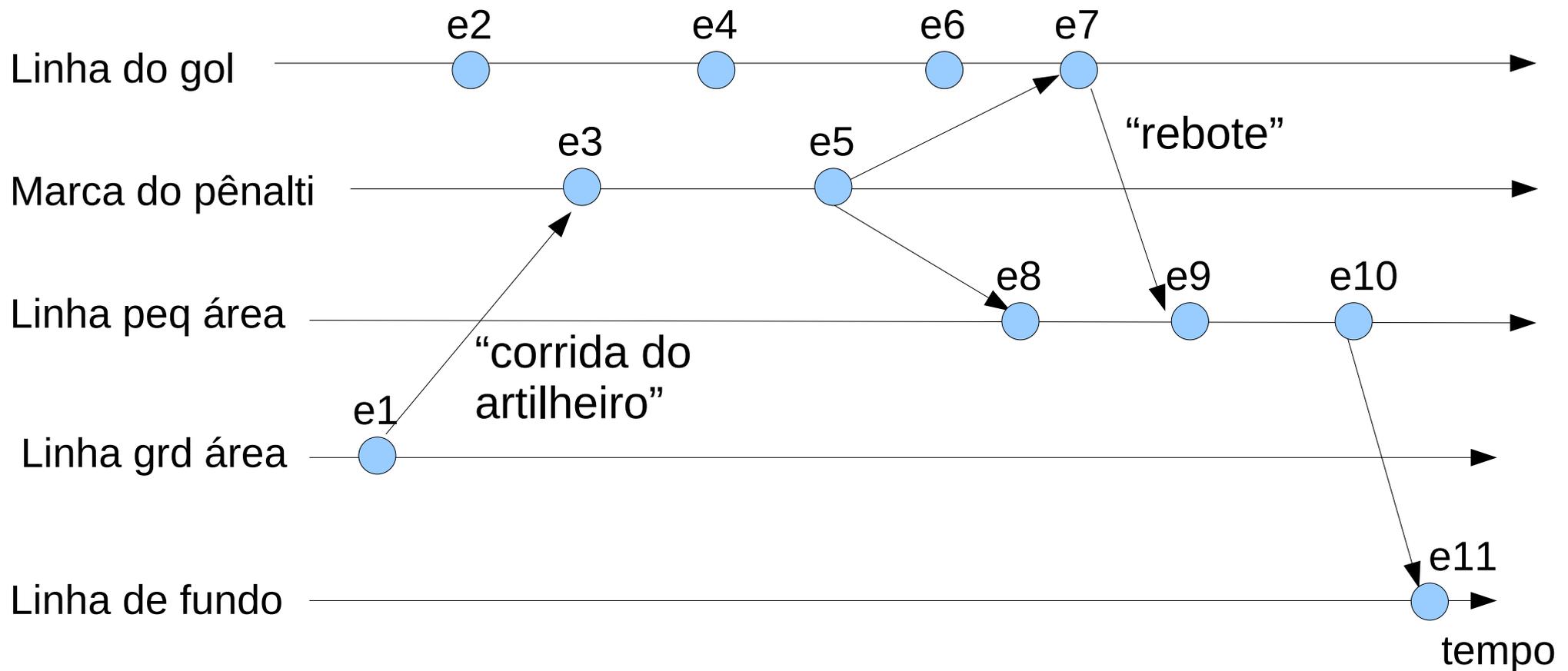
**Podemos colocar os eventos em ordem de ocorrência?**

# Ordenação dos Eventos

- Para cada local, sabemos a relação de ordem
  - ex. e2 ocorre antes de e4 que ocorre antes de e7
- Para locais diferentes, sabemos algumas relações de ordem
  - ex. e5 ocorre antes de e7 que ocorre antes de e10
- Mas para locais diferentes, não sabemos algumas relações de ordem
  - ex. e3 ocorre antes ou depois de e4

**Ordenação Parcial dos Eventos!**

# Diagrama de Eventos



- Diagrama ilustrativo: não sabemos se e4 ocorreu antes de e5
- Diagrama ajuda a entender ordem parcial
  - ex. "seta" indica que origem ocorreu antes do destino por causalidade

# Tempo Lógico

- Capturar apenas relação “ocorreu antes” entre um par de eventos
  - descarta aspecto infinitesimal do tempo
  - corresponde a causalidade
- Passagem de tempo em cada local é bem definida
- Definição de  $\rightarrow_i$  : Dizemos que  $e \rightarrow_i e'$  se o evento  $e$  “ocorreu antes” de  $e'$  no local  $i$ 
  - local é um processo ou computador

# Tempo Lógico Global

- Sistema distribuído se comunica com transmissão de mensagens
  - $\text{send}(m)$  e  $\text{receive}(m)$  são eventos
  - $\text{send}(m)$  sempre ocorre antes de  $\text{receive}(m)$
- Definição de  $\rightarrow$  : Definimos a relação  $e \rightarrow e'$  usando as regras:
  - ordem local:  $e \rightarrow_i e'$  para algum local  $i$
  - mensagens:  $\text{send}(m) \rightarrow \text{receive}(m)$  para algum  $m$
  - transitividade: se  $e \rightarrow e'$  e  $e' \rightarrow e''$  então  $e \rightarrow e''$
- Dizemos que  $e$  “ocorreu antes” de  $e'$  se  $e \rightarrow e'$

# Concorrência

- Relação  $\rightarrow$  define apenas uma *ordem parcial* entre os eventos
  - alguns eventos não estão relacionados
- Definição de  $\parallel$  : Dizemos que  $e \parallel e'$  se não existir  $e \rightarrow e'$  e  $e' \rightarrow e$ , ou seja  $e$  “ocorre concorrentemente” com  $e'$ 
  - não temos como ordenar  $e$  e  $e'$  a partir da causalidade

# Voltando ao Futebol

- Relação entre os eventos do futebol
- $e2 \rightarrow e4$ ,  $e8 \rightarrow e9$  (por ordem local)
- $e1 \rightarrow e3$ ,  $e7 \rightarrow e9$  (por mensagem)
- $e2 \rightarrow e6$ ,  $e5 \rightarrow e10$  (por transitividade)
- $e3 \parallel e4$ ,  $e5 \parallel e6$  (por falta de relação → entre os eventos)
  - “ocorrem concorrentemente”

# Relógio Lógico de Lamport

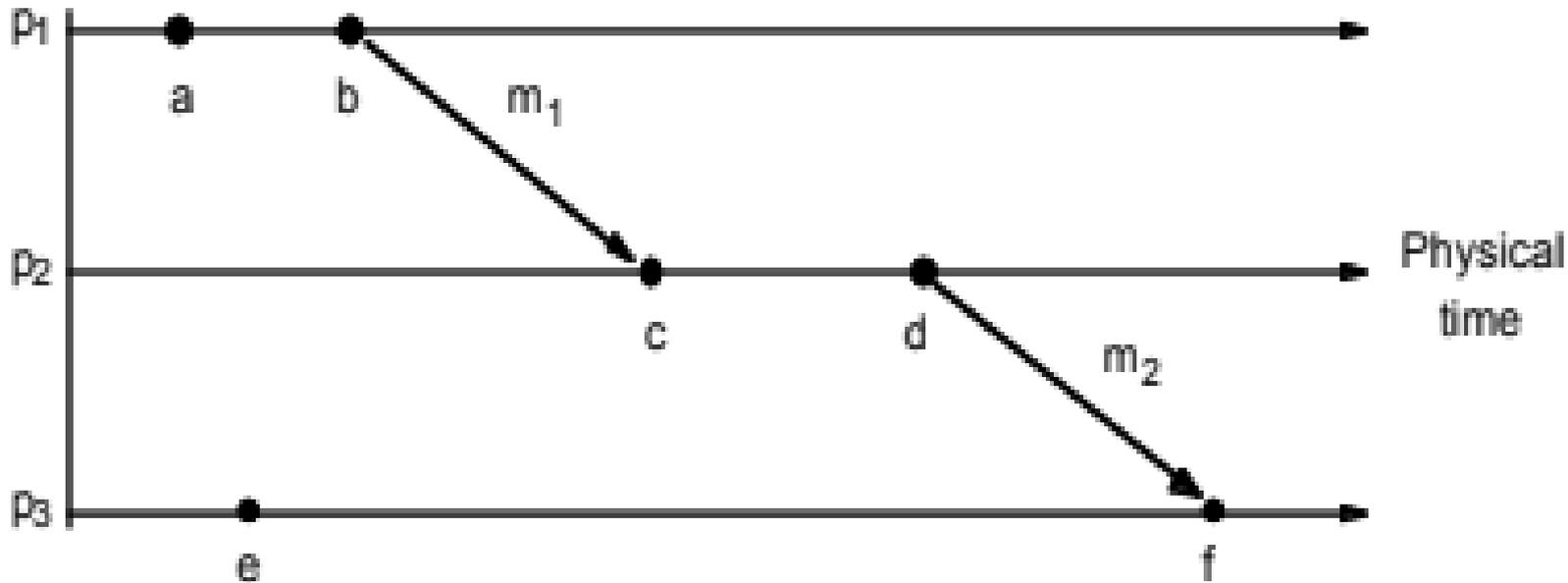
- **Ideia:** construir um relógio lógico baseado na ocorrência de eventos
  - objetivo: inferir relação entre eventos usando relógio lógico
- Associar a cada evento do sistema um valor inteiro
  - sem relação com relógio real
- Cada processo (local) mantém um relógio lógico,  $L_i$ 
  - processo usa relógio lógico para anotar o tempo de seus eventos
- Relógio lógico de cada process cresce monotonicamente

# Algoritmo de Lamport

- Como ajustar o relógio lógico? Três regras:
- 1) em cada processo  $i$ , incrementar relógio lógico  $L_i$  antes de cada evento
- 2) transmissão de mensagem é evento, enviar valor do relógio  $L_i$  na mensagem
- 3) ao receber mensagem  $(m, t)$ , processo  $i$  atualiza seu relógio:  $L_i = \max(L_i, t) + 1$ 
  - $t$  é o valor do relógio lógico recebido na mensagem
- Valor do relógio global de um evento é valor do relógio local onde evento ocorreu
  - $L(e) = L_i(e)$  se  $e$  ocorreu em  $i$

# Exemplo

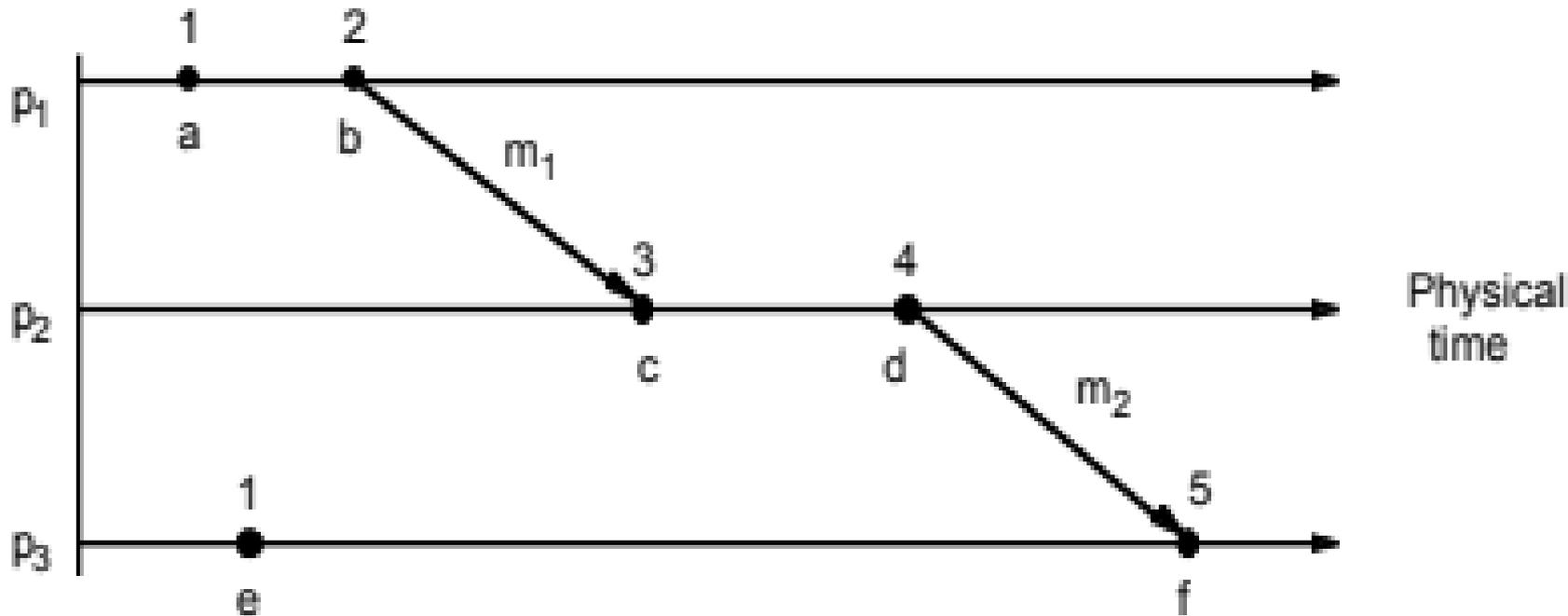
- Três processos, valores iniciais de  $L_i = 0$  para todo  $i$



- Eventos e mensagens do sistema distribuído
- Quanto vale  $L(a)$ ,  $L(b)$ ,  $L(c)$ , ... ?

# Exemplo

- Três processos, valores iniciais de  $L_i = 0$  para todo  $i$

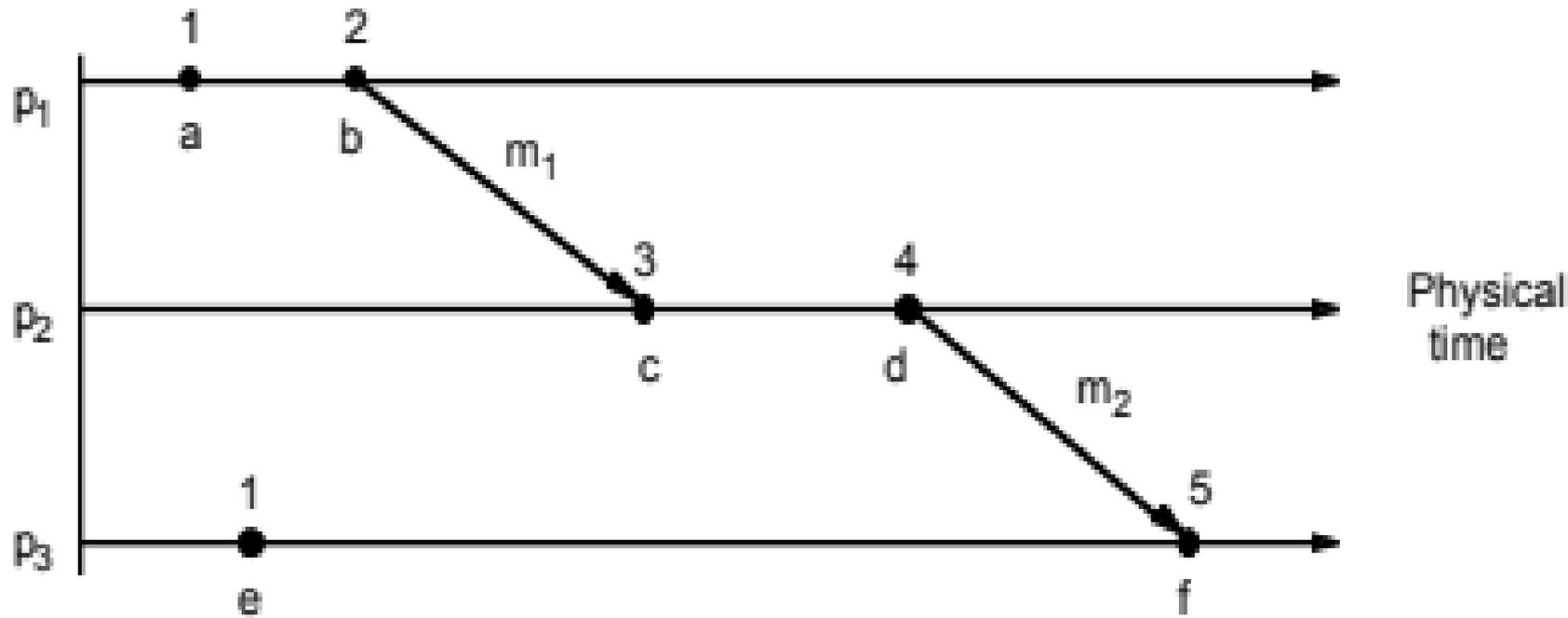


- Regra 1 para evento  $a$ ,  $L(a) = 1$
- Regra 2 para evento  $b$ ,  $L(b) = 2$  (um evento *send*)
  - $m_1$  contém valor 2
- Regra 3 para evento  $c$ ,  $L(c) = \max(0, 2) + 1 = 3$  (um evento *receive*)

# Propriedades

- Relógio de Lamport ordena eventos de forma consistente com relação “ocorreu antes”
  - se  $e \rightarrow e'$  então  $L(e) < L(e')$
- Mas o reverso não é verdade
  - $L(e) < L(e')$  não implica que  $e \rightarrow e'$
- Similar para relação de “ocorreu concorrentemente”
  - se  $L(e) = L(e')$  então  $e \parallel e'$  (para  $e, e'$  distintos)
  - mas  $e \parallel e'$  não implica em  $L(e) = L(e')$
  - relógio de Lamport ordena eventos concorrentes de forma arbitrária

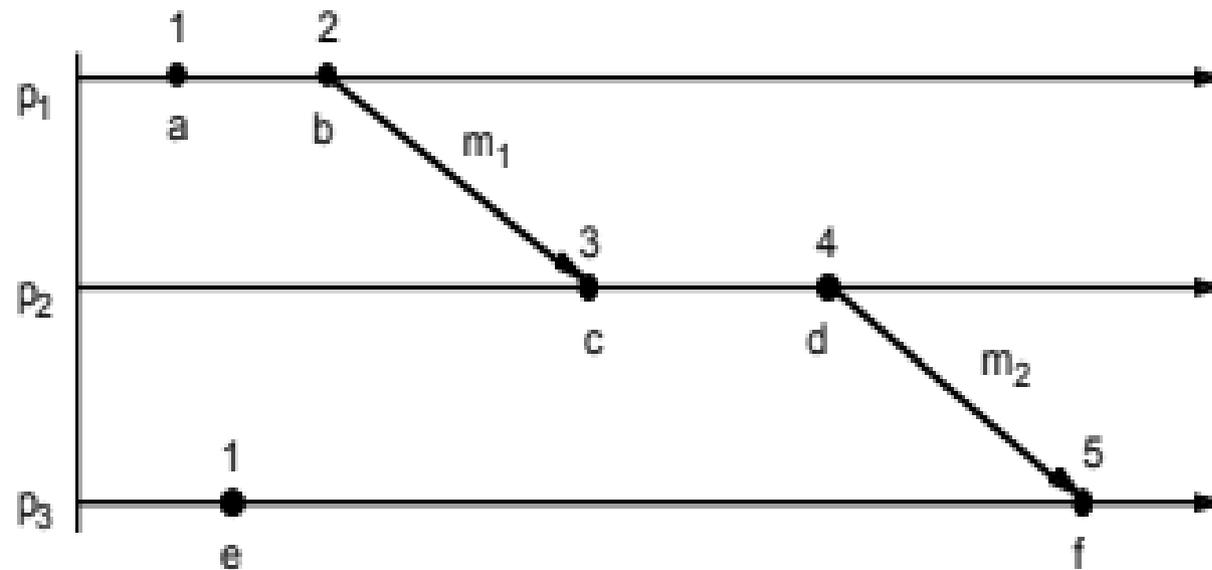
# Verificando Propriedades



- $a \rightarrow b$ , de fato  $L(a)=1 < L(b)=2$
- $b \rightarrow d$ , de fato  $L(b)=2 < L(d)=4$
- $L(e)=1 < L(b)=2$ , mas não temos  $e \rightarrow b$
- $L(a)=1 = L(e)=1$ , de fato  $a \parallel e$
- Mas  $e \parallel c$  e não temos que  $L(e) = L(c)$

# Mensagens e Eventos

- Algoritmo de Lamport não envia mensagens
  - pega carona nas mensagens do sistema distribuído
- Algoritmo de Lamport não define os eventos
  - eventos definidos pelo sistema distribuído



- $m_1, m_2$  são mensagens do SD
- Eventos a, b, ... foram definidos pelo SD
- SD pode ter outros eventos

# Leslie Lamport – o próprio

- Contribuições fundamentais para sistemas distribuídos
- Introduziu conceito de relógios lógicos e relação “ocorreu antes”
  - algoritmo de Lamport, 1978
- Introduziu conceito de falhas bizantinas (que veremos)
- E ainda “inventou” o LaTeX (La é de Lamport)
- Prêmio Turing de 2013
  - palestra “*An incomplete history of concurrency*”

