Comunicazione tra Processi

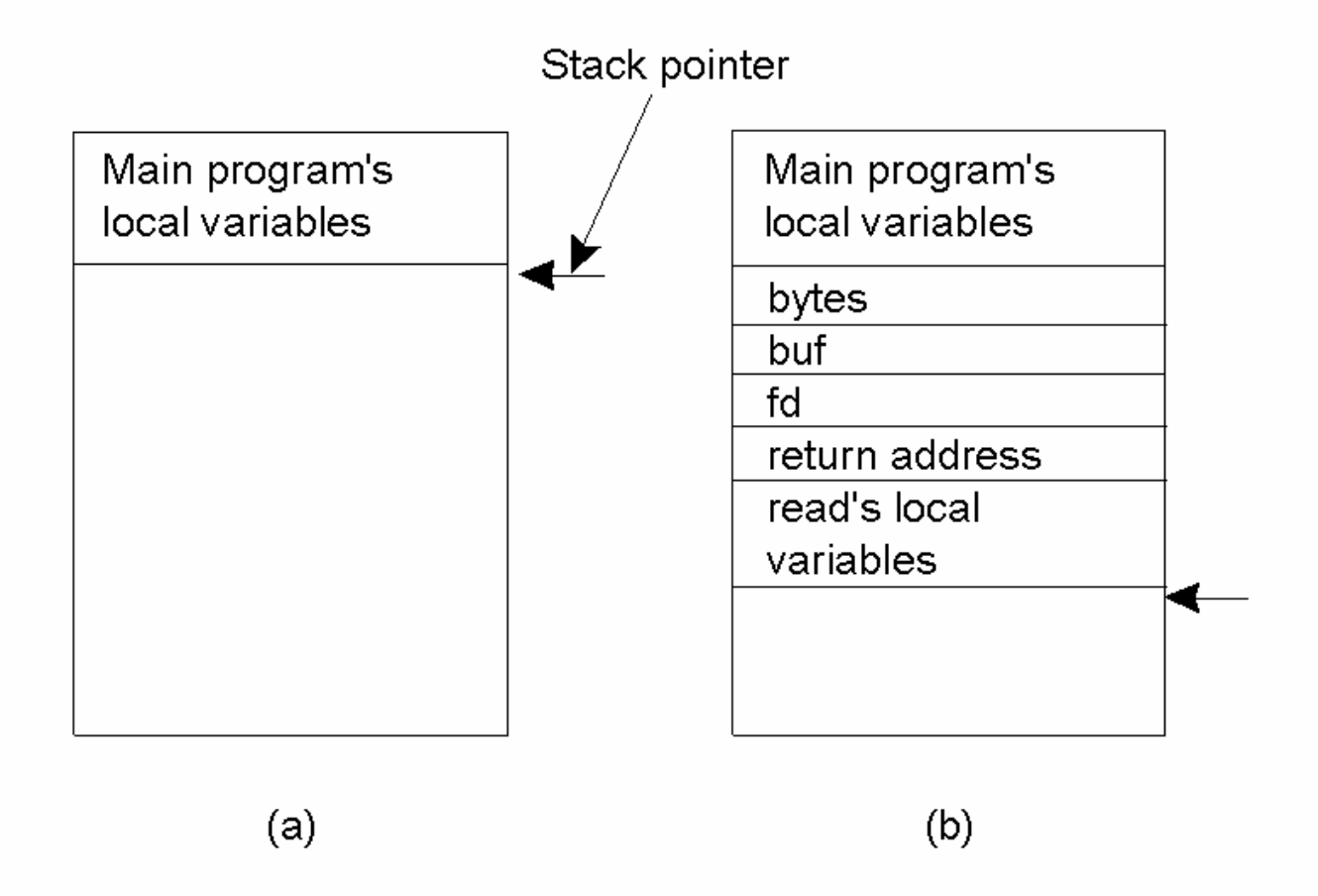
Comunicazioni in un Sistema Distribuito

- Un sistema software distribuito è realizzato tramite un insieme di processi che comunicano, si sincronizzano, cooperano.

- Il meccanismo di comunicazione di basso livello in un sistema distribuito è lo scambio di messaggi.

- Su di esso possono essere costruiti meccanismi di comunicazione più semplici:
  - Remote procedure call,
  - Active messages,
  - Publish/subscribe,
  - Streams

Chiamata di Procedura Convenzionale

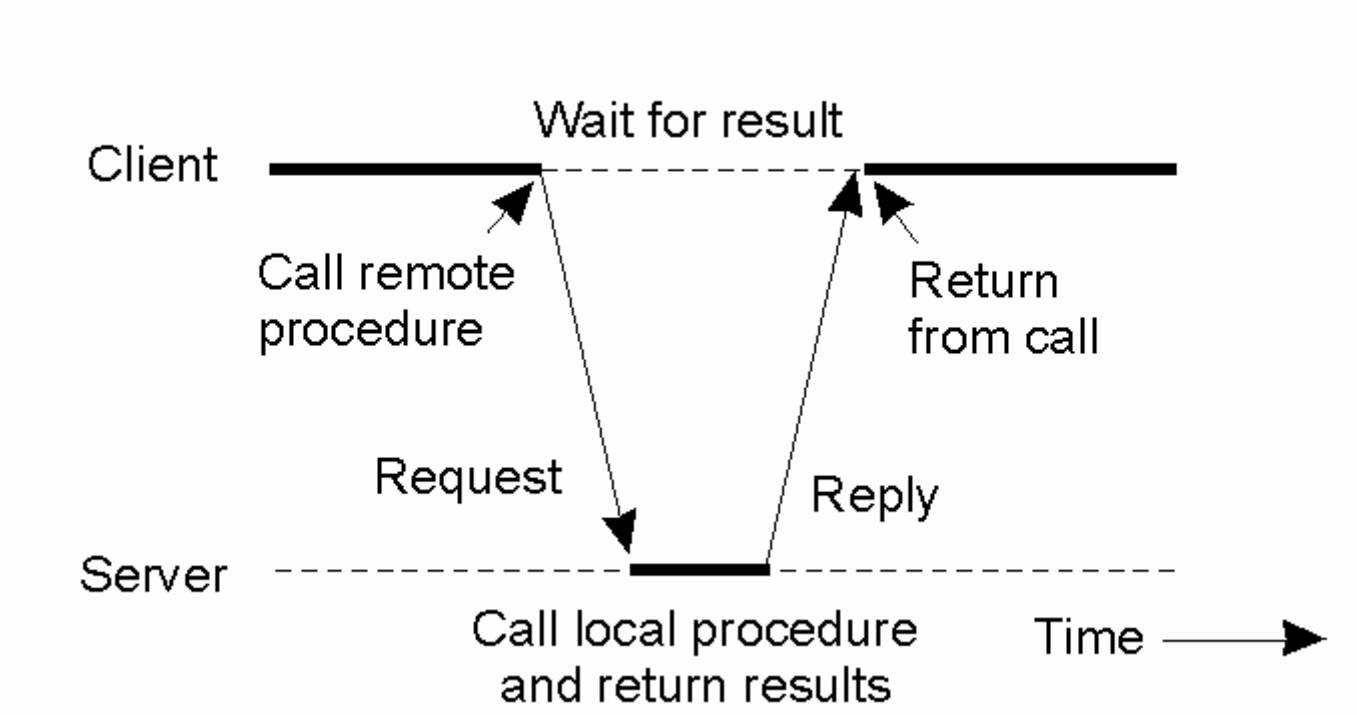


Passaggio di parametri in una chiamata di procedura (read):

a) lo stack prima della chiamata

b) lo stack mentre la chiamata della procedura è attiva

Stubs per Client e Server

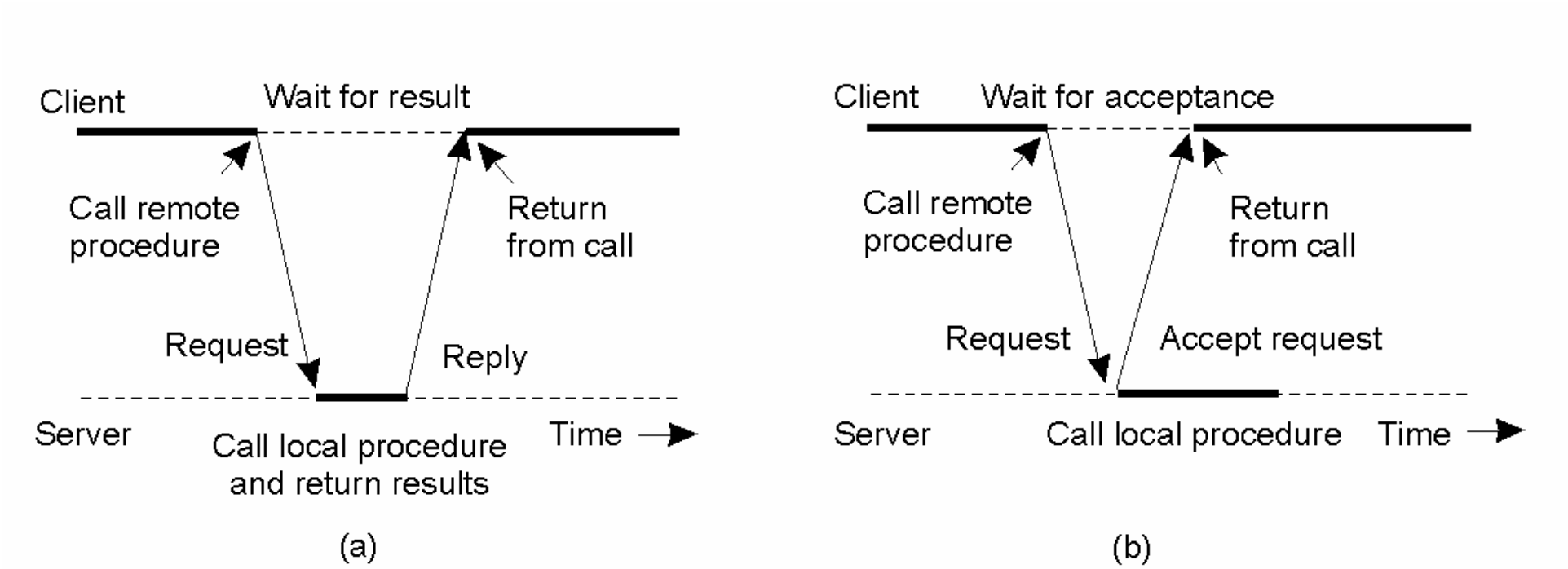


Schema di una RPC tra un programma cliente and programma server.

Passi di una Remote Procedure Call

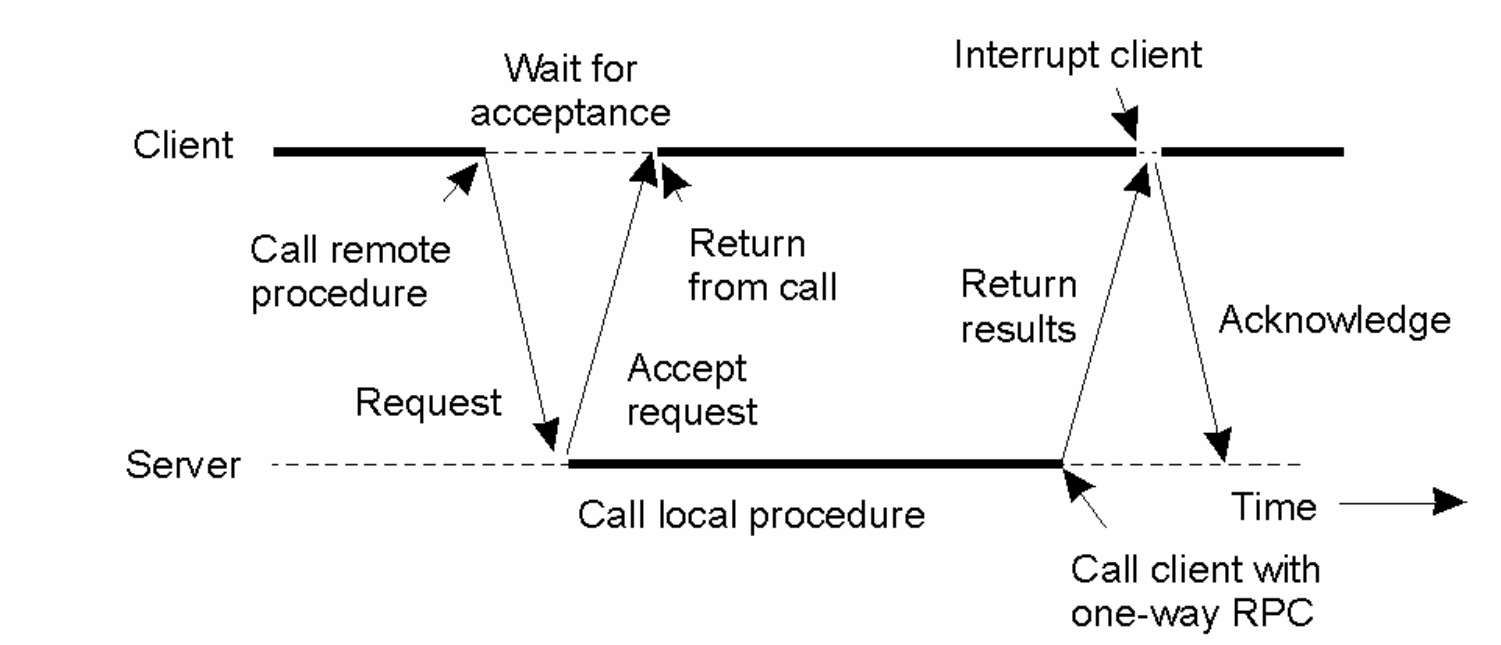
1. La chiamata di procedura del Client chiama un client stub
2. Il Client stub costruisce un messaggio e chiama il SO locale
3. Il SO locale invia un messaggio al SO remoto
4. Il SO remoto passa il messaggio al server stub
5. Il server stub preleva i parametri e invoca il Server
6. Il Server effettua le operazioni, ritorna il risultato allo stub
7. Il server stub mette il risultato in un messaggio, chiama il SO del server
8. SO del server invia il messaggio al SO del client
9. Il SO del client passa il messaggio allo stub del client
10. Lo stub preleva il risultato e lo ritorna al Client

RPC Asincrona (1)



a) L'interazione tra client e server in una RPC tradizionale
b) L'interazione usando una RPC asincrona

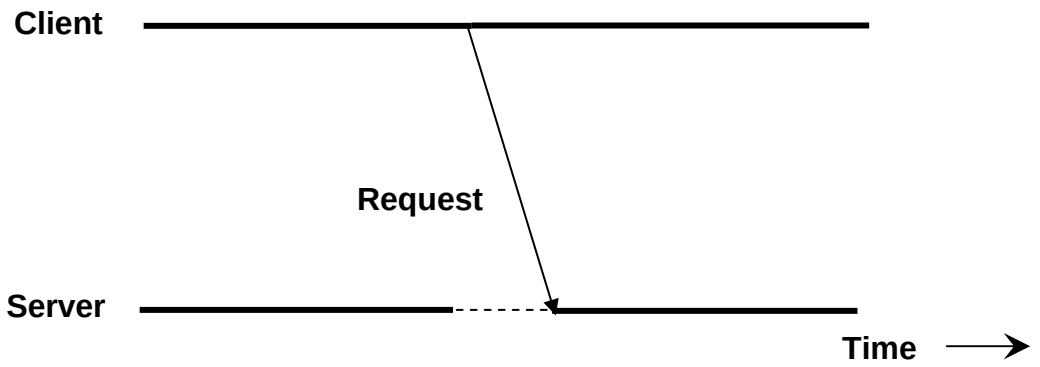
RPC Asincrona (2)



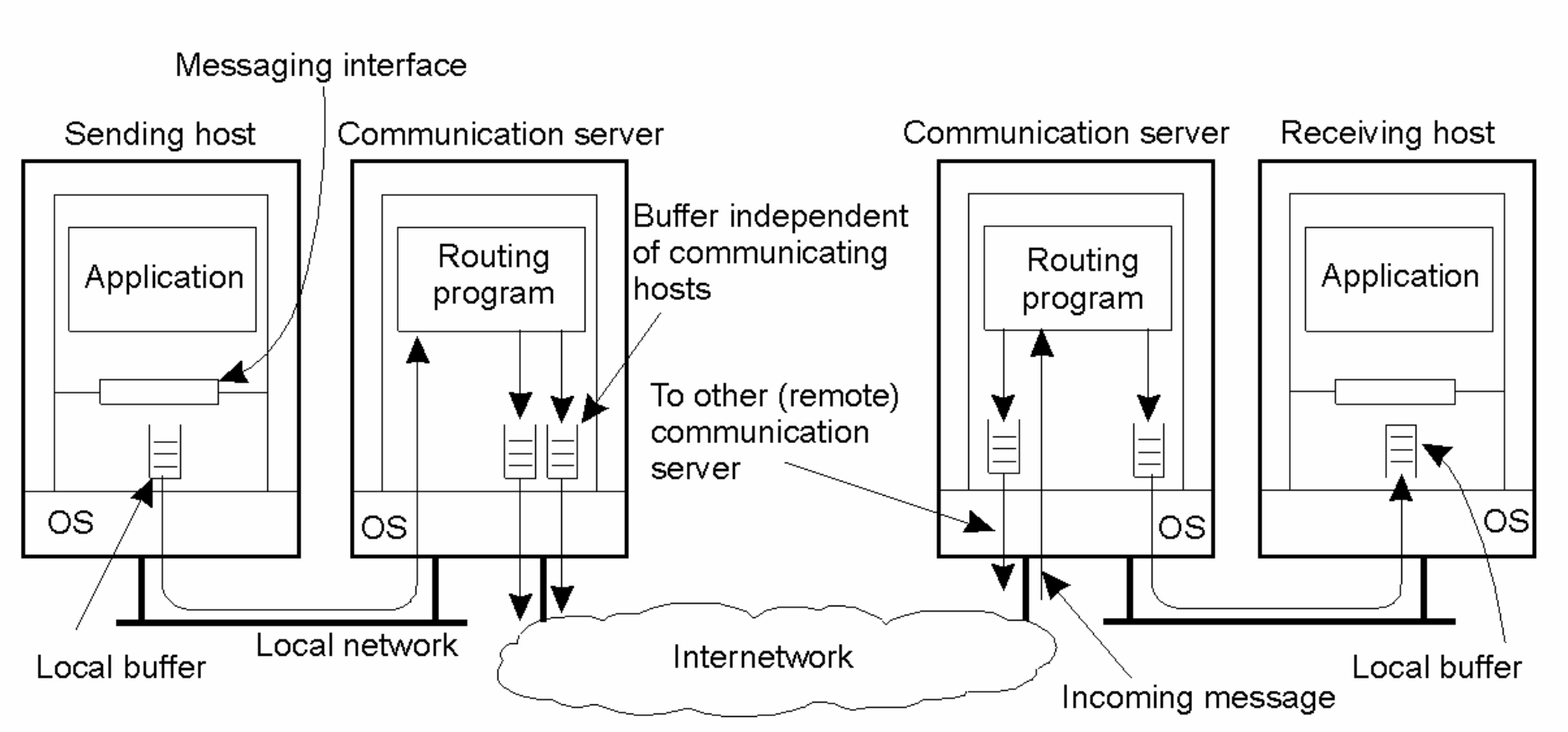
Un client e un server interagiscono con RPC asincrone

RPC Asincrona (3)

- RPC asincrone one-way
  - Il client continua dopo avere effettuato una chiamata di procedura remota
  - Simile ad una **send** senza risposta
  - Affidabilità non assicurata: il cliente non sa se la richiesta verrà servita.



Persistenza e Sincronia nella Comunicazione (1)



Organizzazione generale di un sistema di comunicazione in cui i nodi sono connessi in rete.

Persistenza e Sincronia nella Comunicazione (2)

- Una comunicazione si dice **persistente** se un messaggio che è stato inviato rimane memorizzato nel sistema di comunicazione finchè non verrà consegnato al destinatario.

- Il destinatario non deve essere necessariamente attivo contemporaneamente al mittente. (Esempi: message-queuing sys)

- Una comunicazione si dice **transiente** se il messaggio viene inviato solo se il mittente e il destinatario sono attivi contemporaneamente.

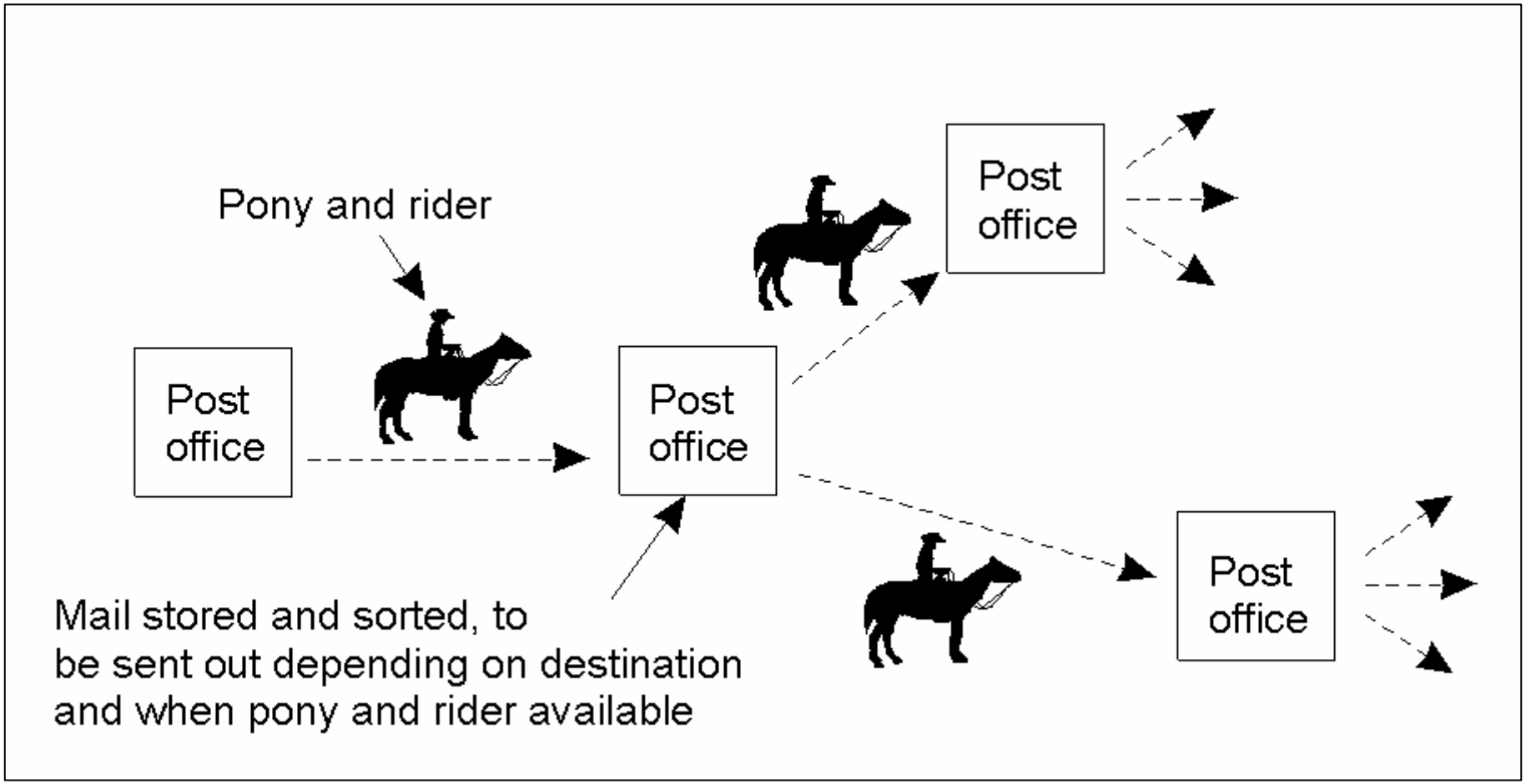
- Se il communication server non puo' inviare il messaggio, questo viene eliminato. (Esempi: socket, MPI)

Persistenza e Sincronia nella Comunicazione (3)

- Le comunicazioni possono essere anche
  - **Sincrone**: il mittente si blocca fino a che il destinatario riceve il messaggio

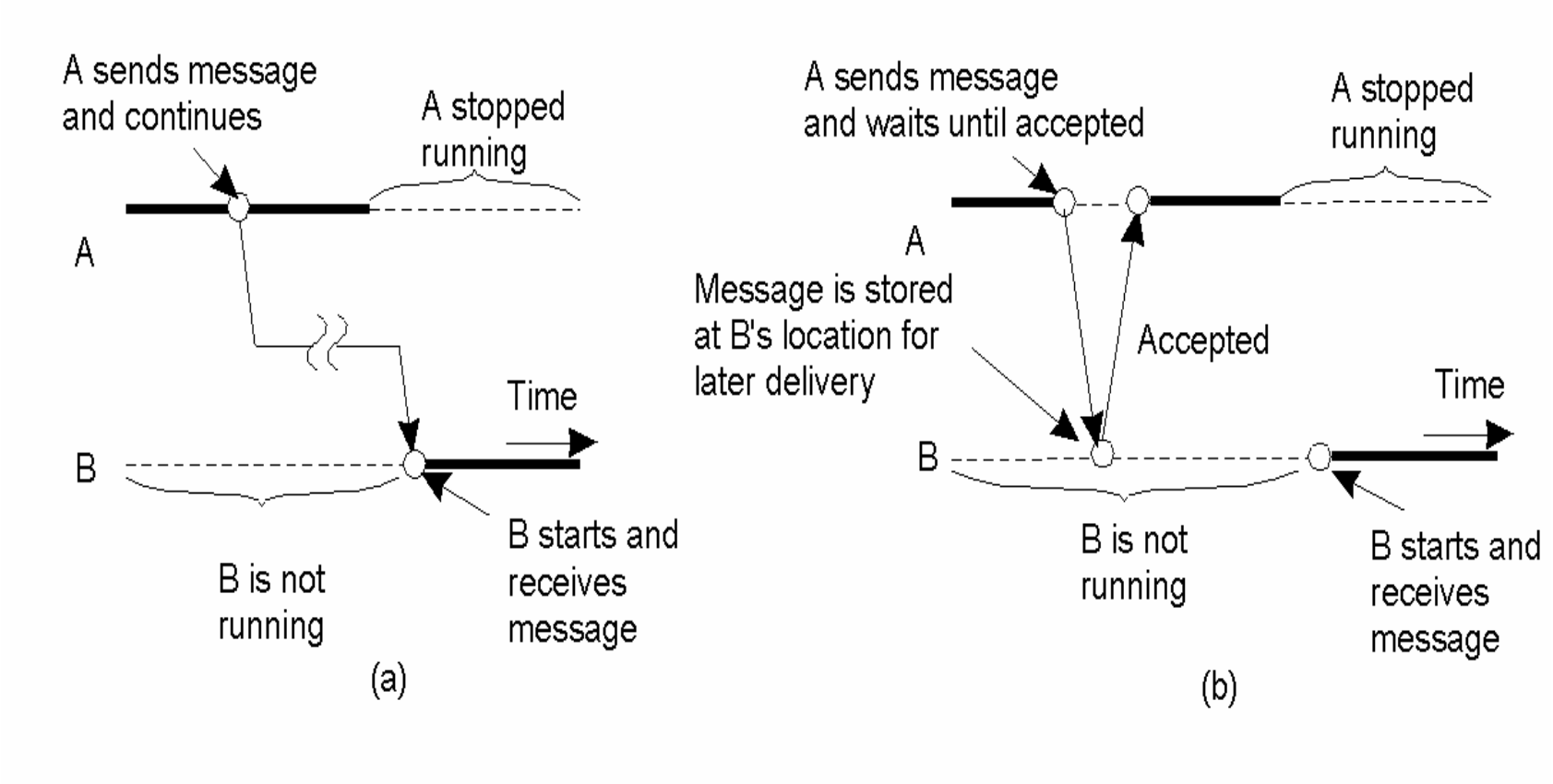
    o
  - **Asincrone**: il mittente continua senza attendere che il destinatario riceva il messaggio.
- Queste si possono combinare con le comunicazioni persistenti e transienti

Persistenza e Sincronia nella Comunicazione (4)



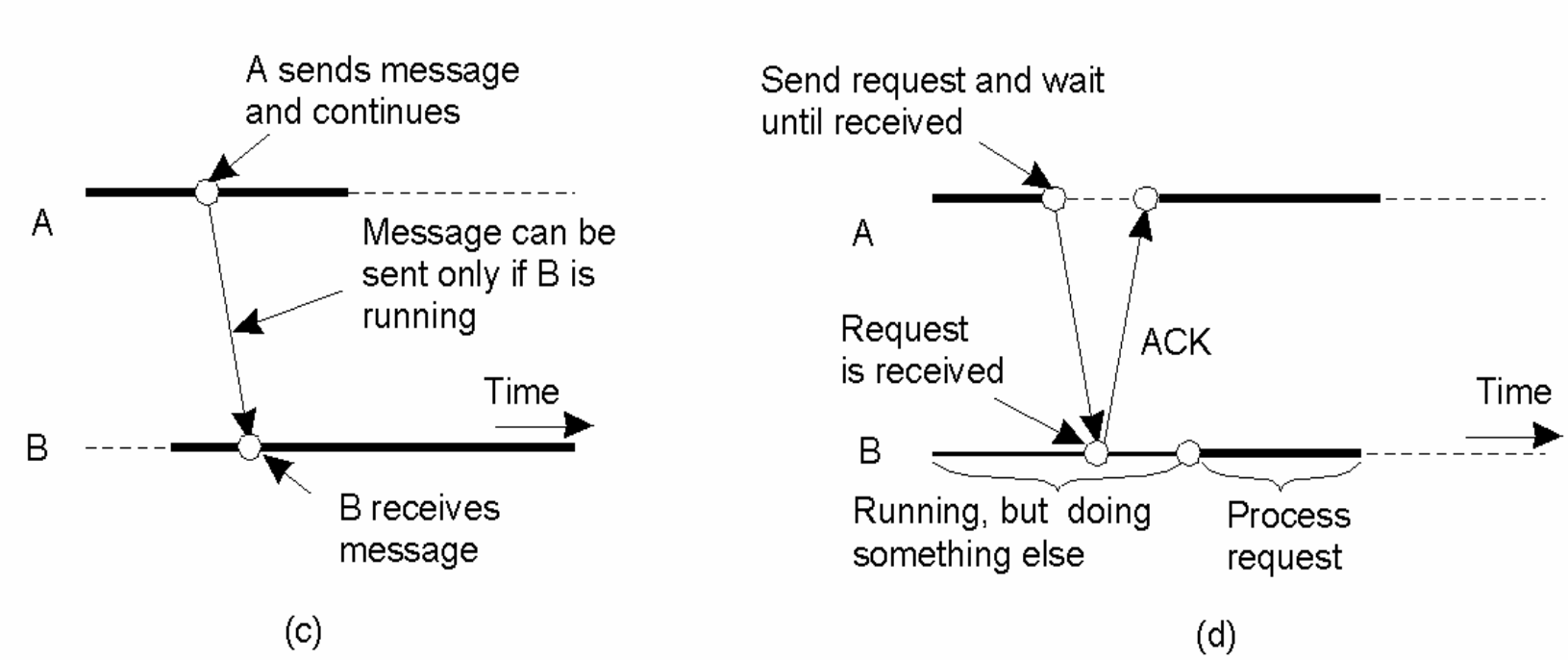
Comunicazione persistente di lettere nell'epoca del Pony Express.

Persistenza e Sincronia nella Comunicazione (5)



a) Comunicazione persistente asincrona
b) Comunicazione persistente sincrona

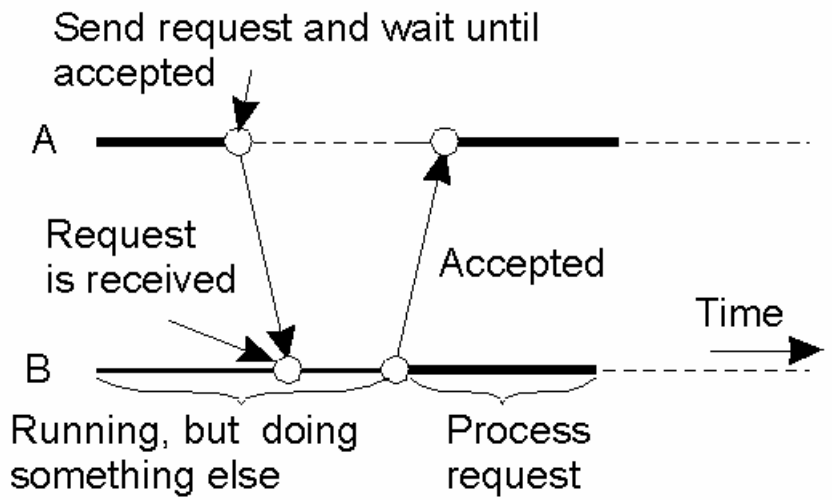
Persistenza e Sincronia nella Comunicazione (6)



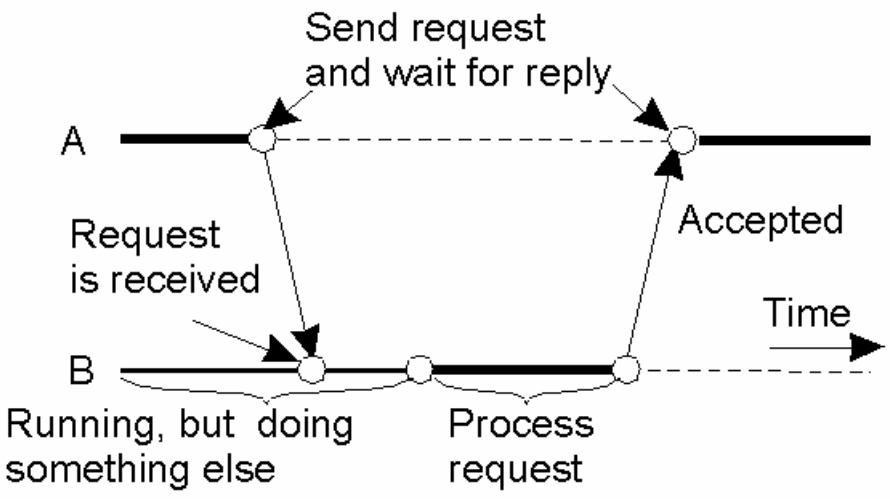
c) Comunicazione transiente asincrona

d) Comunicazione transiente sincrona Receipt-based

Persistenza e Sincronia nella Comunicazione (7)



(e)



(f)

e) Comunicazione transiente sincrona Delivery-based

f) Comunicazione transiente sincrona Response-based