

La capa de Sesión en varias Redes

Capa de Sesión en ARPANET

ARPANET no tiene una capa de sesión o algo que se le parezca; sino mas bien depende de las aplicaciones individuales al manejo de sus sesiones, siempre que sea necesario. Por otro lado, se ha trabajado mucho sobre RPC(caso especial de comunicación asíncrona, el emisor envía una petición de servicio al receptor y espera la respuesta) dentro de la comunidad de conexión de redes ARPA, especialmente en Xerox PARC y en la Universidad de Carnegie-Mellon.

Capa de Sesión en MAP y TOP

MAP y TOP utilizan una forma restringida de la capa de sesión del modelo OSI. El establecimiento de sesión, la transferencia de datos y la liberación de sesión están totalmente soportados para el modo dúplex; mientras que el modo semidúplex no está soportado. El servicio de sincronización, la administración de actividades, la notificación de excepciones, los datos tipados y el servicio de datos de capacidad no son requeridos. Este subconjunto corresponde a grandes rasgos al desaparecido subconjunto básico sincronizado, con la omisión del modo semidúplex y datos tipados. Los protocolos de sesión MAP y TOP son subconjuntos de los protocolos completos de sesión del modelo OSI. Aquellas SPDU necesarias para realizar el subconjunto MAP y TOP deberán ser realizadas. Las demás son opcionales.

Capa de Sesión en USENET

Al igual que en ARPANET, USENET no cuenta con una capa de sesión. A diferencia de ARPANET, no es ni siquiera posible, para las capas superiores, realizar por sí mismas los servicios de sesión. Ninguno de los servicios de sesión se necesitan en absoluto.



El nivel de Sesión/La capa de Sesión en varias redes

Administra el diálogo entre las dos aplicaciones en cooperación mediante el suministro de los servicios que se necesitan para establecer la comunicación, flujo de datos y conclusión de la conexión.