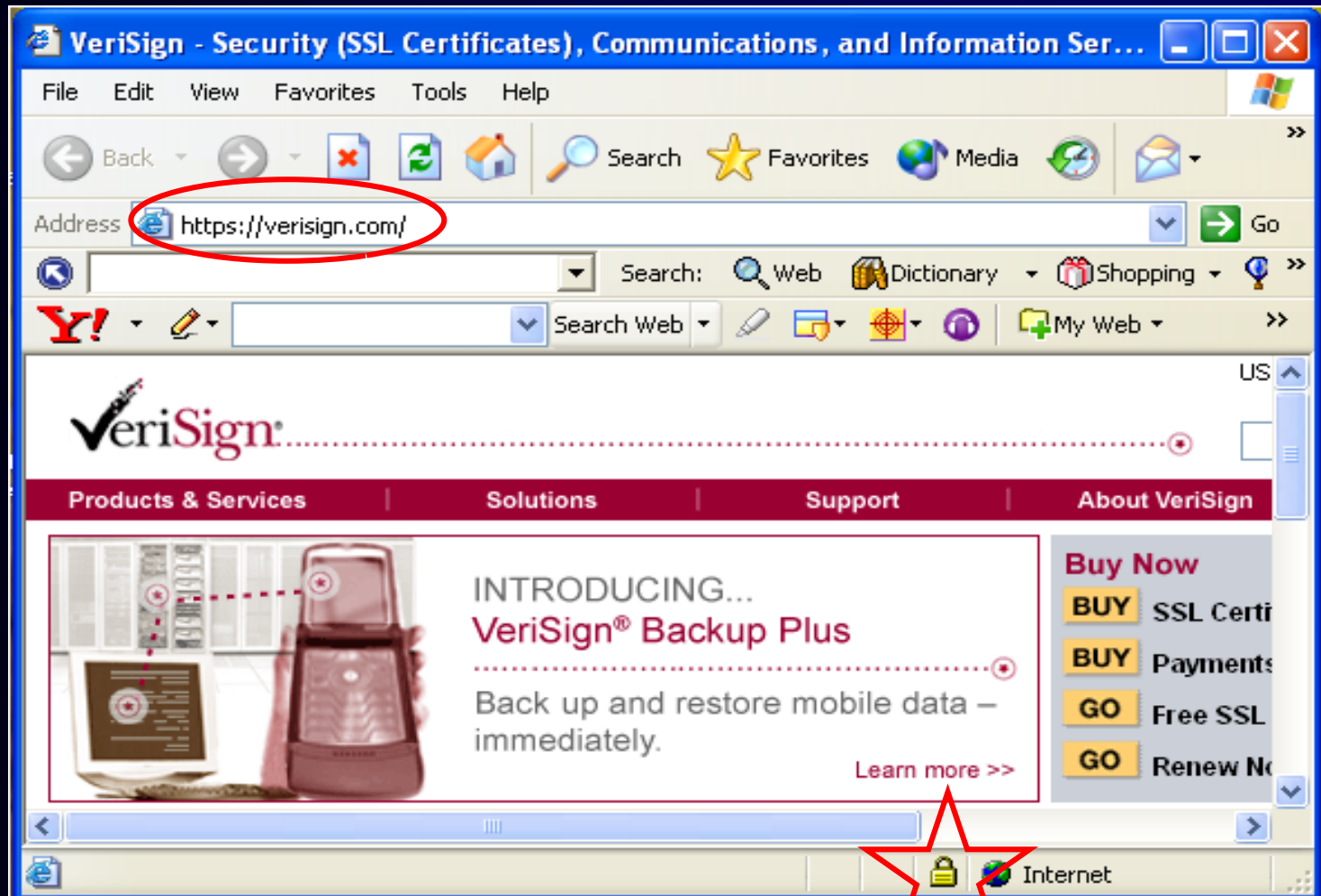

پروتکل SSL

فهرست مطالب

- مقدمه
- معرفی پروتکل SSL
- بررسی حملات انجام شده علیه SSL

مقدمه



تاریخچه

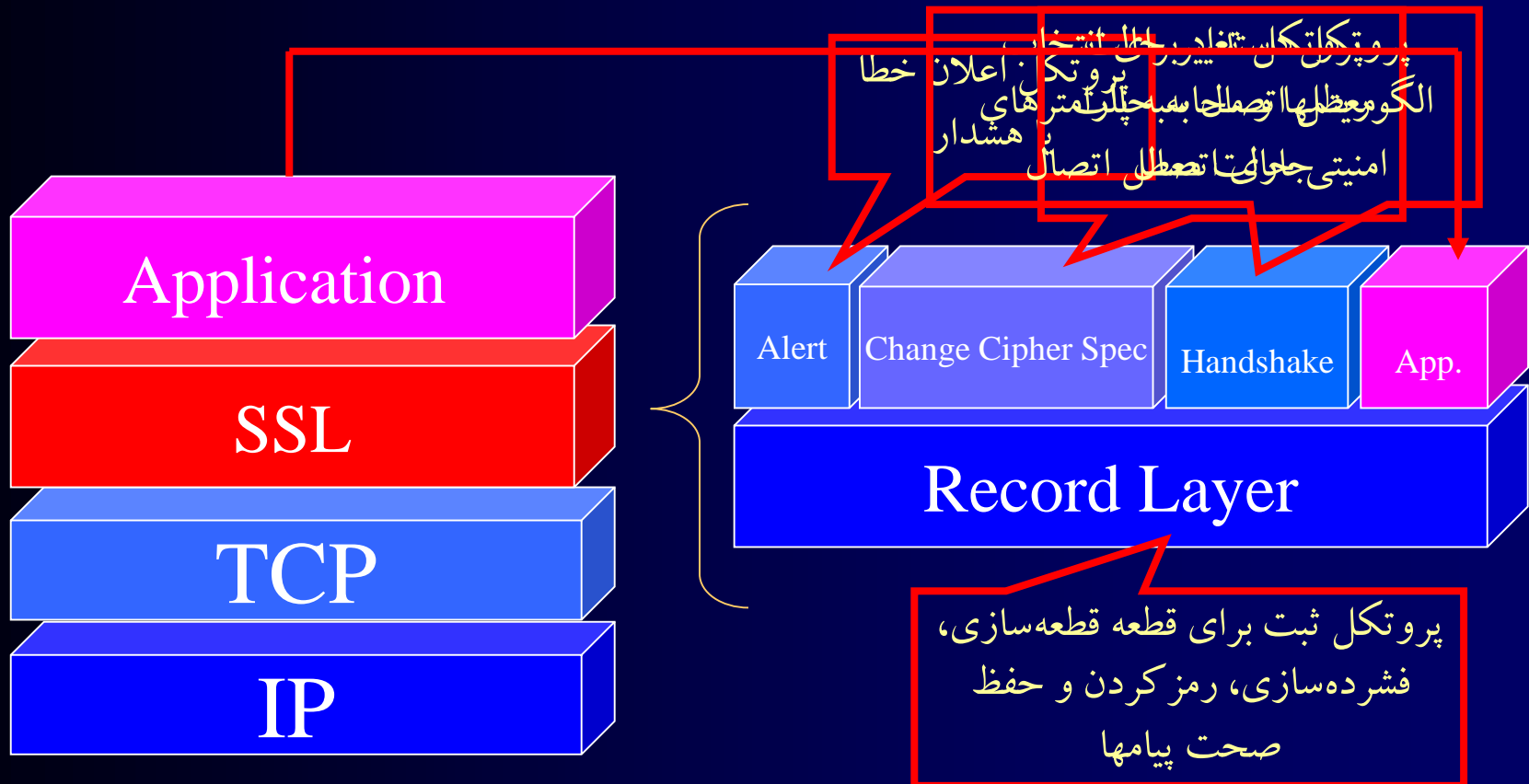
- **SSL1.0** اولین طراحی شرکت Netscape * سال ۱۹۹۴ میلادی.
این نسخه هیچگاه منتشر نشد!
- **SSL2.0** توسط شرکت Netscape طراحی و منتشر شد * اوایل سال ۱۹۹۵ میلادی.
- **SSL3.0** توسط شرکت Netscape طراحی و منتشر شد * اوایل سال ۱۹۹۶ میلادی.
در ابتدای ماه می سال ۱۹۹۶ میلادی، توسعه SSL تحت مسئولیت IETF در آمد.
- **TLS1.0** اولین نسخه استاندارد پروتکل SSL * اوایل سال ۱۹۹۹ میلادی.
- **TLS1.1** برای رفع ضعفهای TLS1.0 منتشر شد.

فهرست مطالب

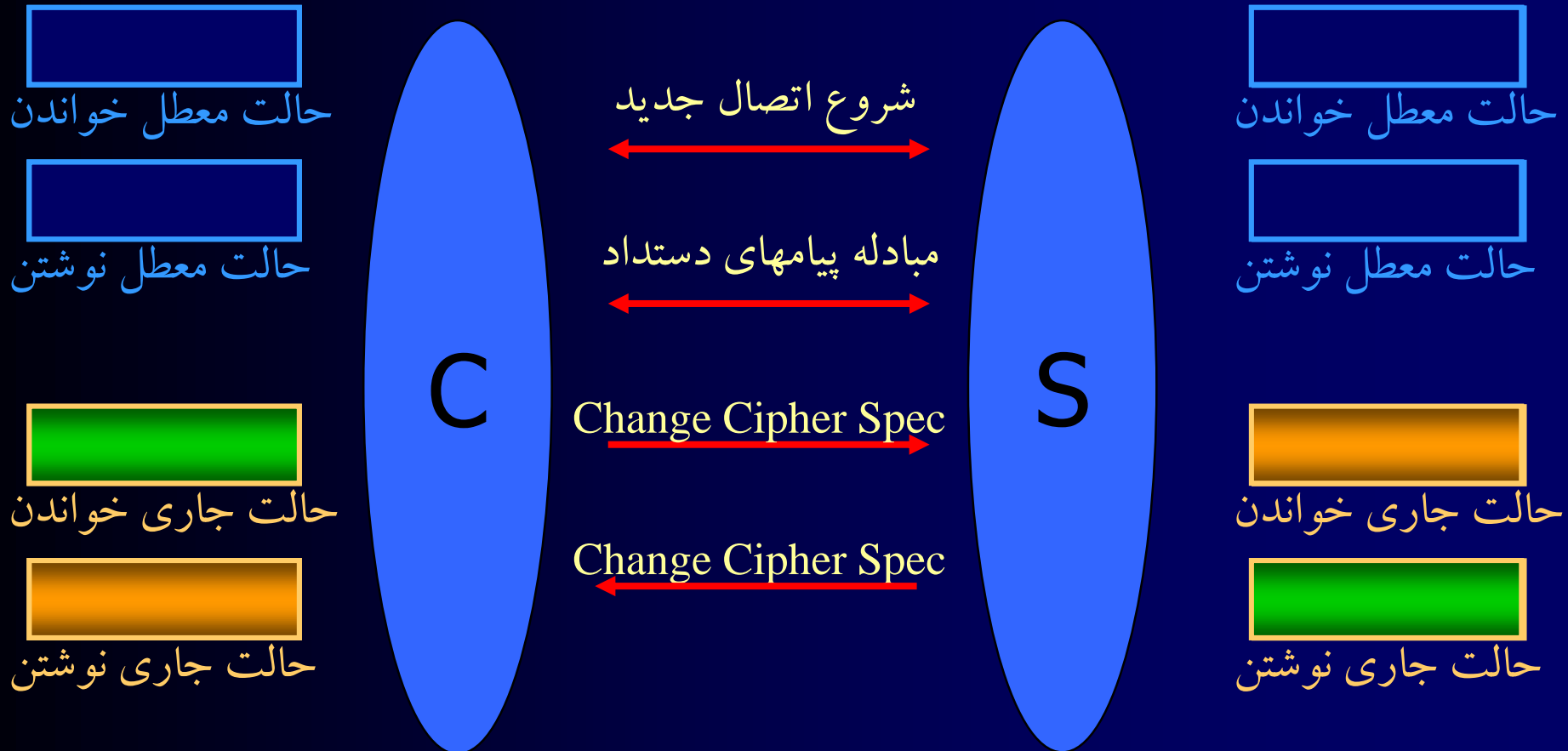
- مقدمه
- معرفی پروتکل SSL
- بررسی حملات انجام شده علیه SSL

Secure Socket Layer

SSL یک لایه مجزا است که تنها برای برقراری امنیت به معماری اینترنت اضافه می شود.



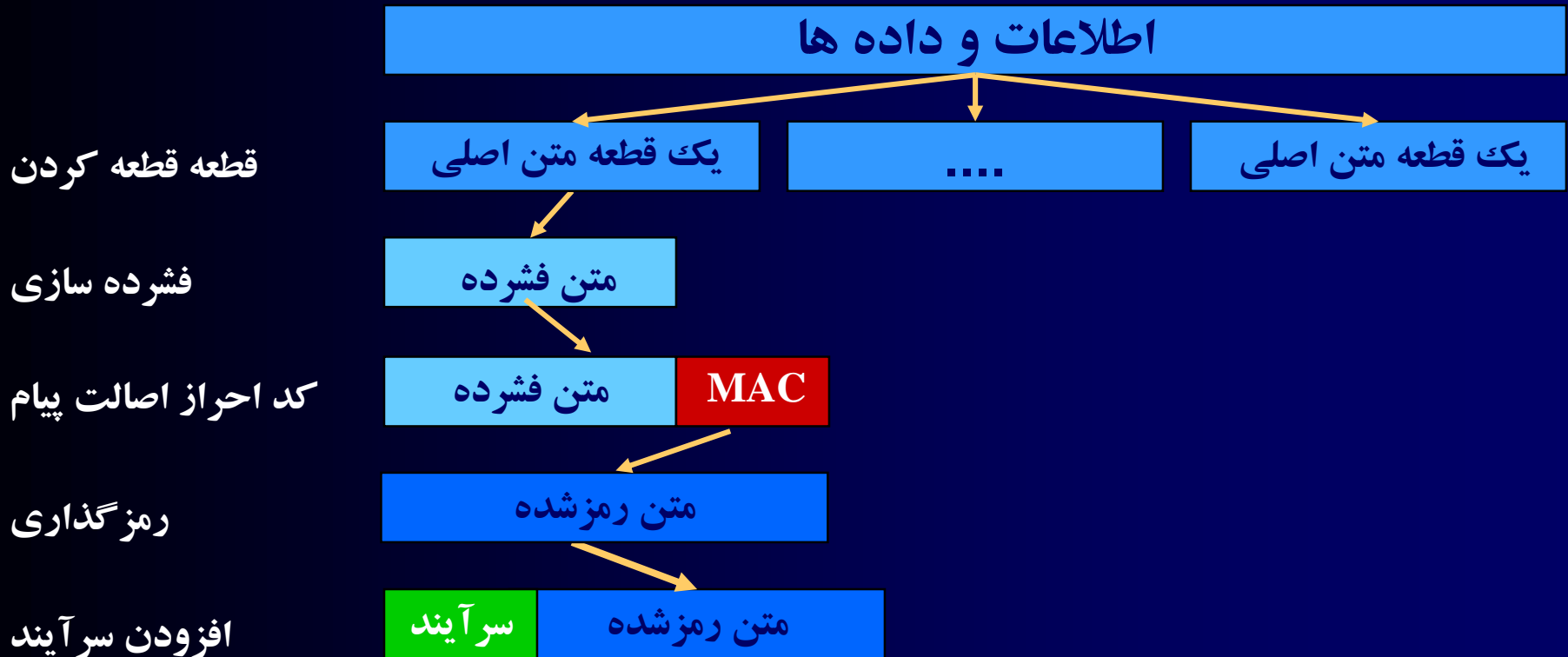
حالات چهارگانه اتصال



پروتکل ثبت

اطلاعات از چهار پروتکل لایه بالایی وارد لایه ثبت می شوند تا به شکل مناسب در آمده و به لایه انتقال فرستاده شوند.

عملیات فشرده سازی، احراز اصالت و رمزگذاری طبق حالت جاری اتصال انجام می شوند.



طول پیام	نوع پروتکل	نسخه پروتکل
----------	------------	-------------

سرآیند ثبت =

پروتکل اعلان خطا

- پیام این پروتکل شامل دو بایت است.

شدت خطا

اگر خطا در حد هشدار باشد: مقدار بایت = ۱
اگر خطا مهلك باشد: مقدار بایت = ۲

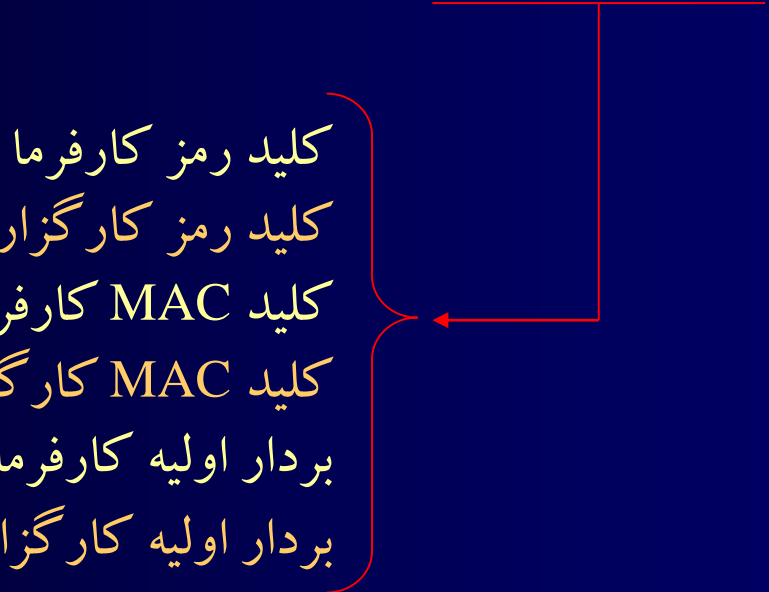
شرح خطا

پروتکل دستداد

- توافق روی الگوریتمهای لازم برای جلسه
- تبادل پارامترهای رمزنگاری لازم برای توافق طرفین روی یک `pre-master-secret`
- مبادله گواهینامه به منظور احراز اصالت طرفین
- تولید پارامترهای امنیتی حالت معطل اتصال برای لایه ثبت
- ایجاد اطمینان از درستی محاسبات و مذاکرات

محاسبه پارامترهای امنیتی حالت معطل اتصال

- محاسبه master-secret به کمک pre-master-secret و اعداد تصادفی مبادله شده
- محاسبه پارامترهای امنیتی لازم به کمک master-secret و اعداد تصادفی مبادله شده



کلید رمز کارفرما
کلید رمز کارگزار
کلید MAC کارفرما
کلید MAC کارگزار
بردار اولیه کارفرما
بردار اولیه کارگزار

روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل

Client Hello



بالاترین نسخه قابل حمایت کارفرما
عدد تصادفی 32 بیتی کارفرما
شناسه جلسه

لیست مجموعه پارامترهای رمز قابل حمایت کارفرما
لیست روشهای فشرده سازی قابل حمایت کارفرما

S

C

مجموعه پارامترهای رمز شامل الگوریتم تبادل کلید، الگوریتم رمز گذاری،
الگوریتم احراز اصالت و همچنین طول کلیدها می باشد.

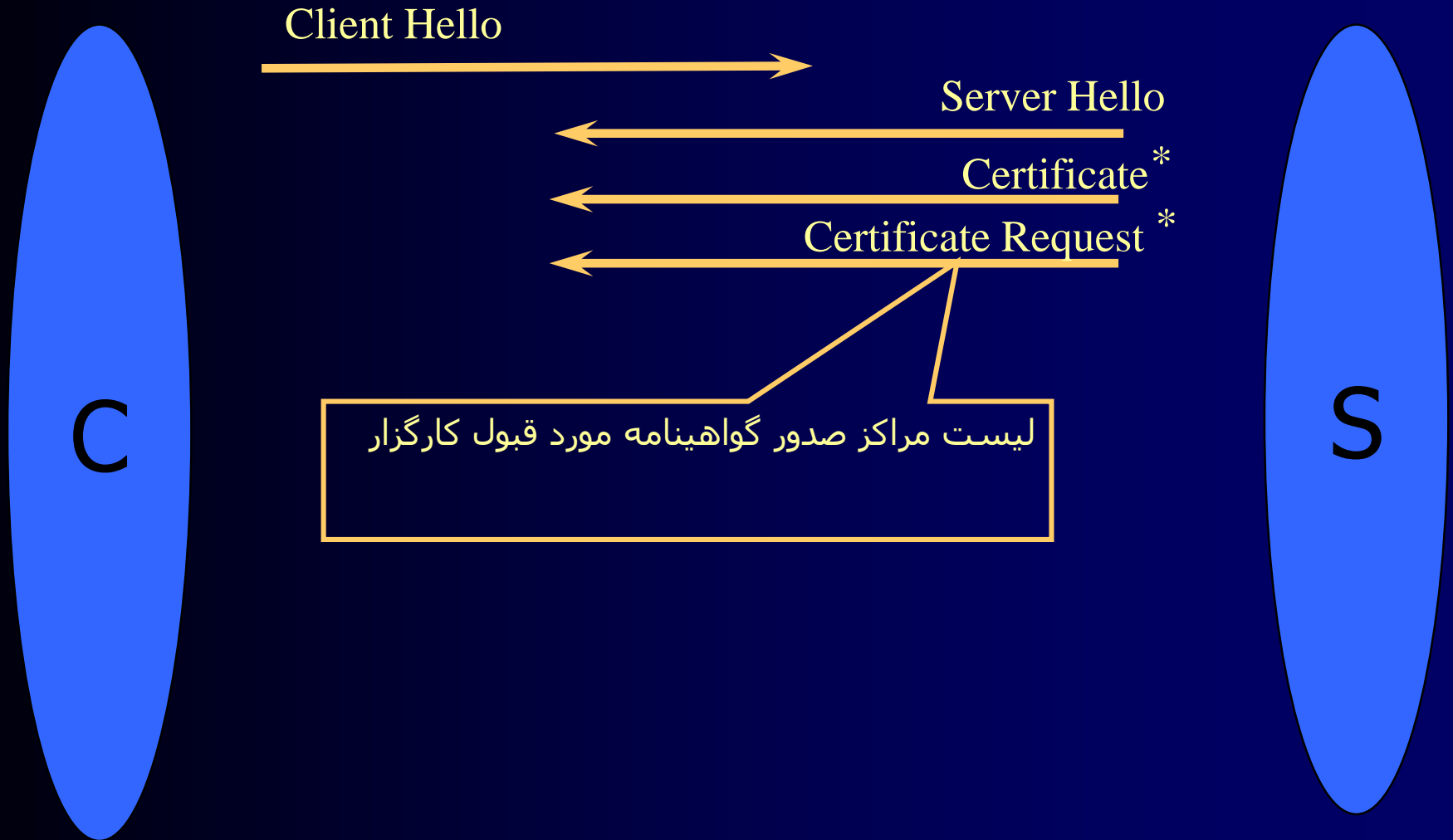
روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



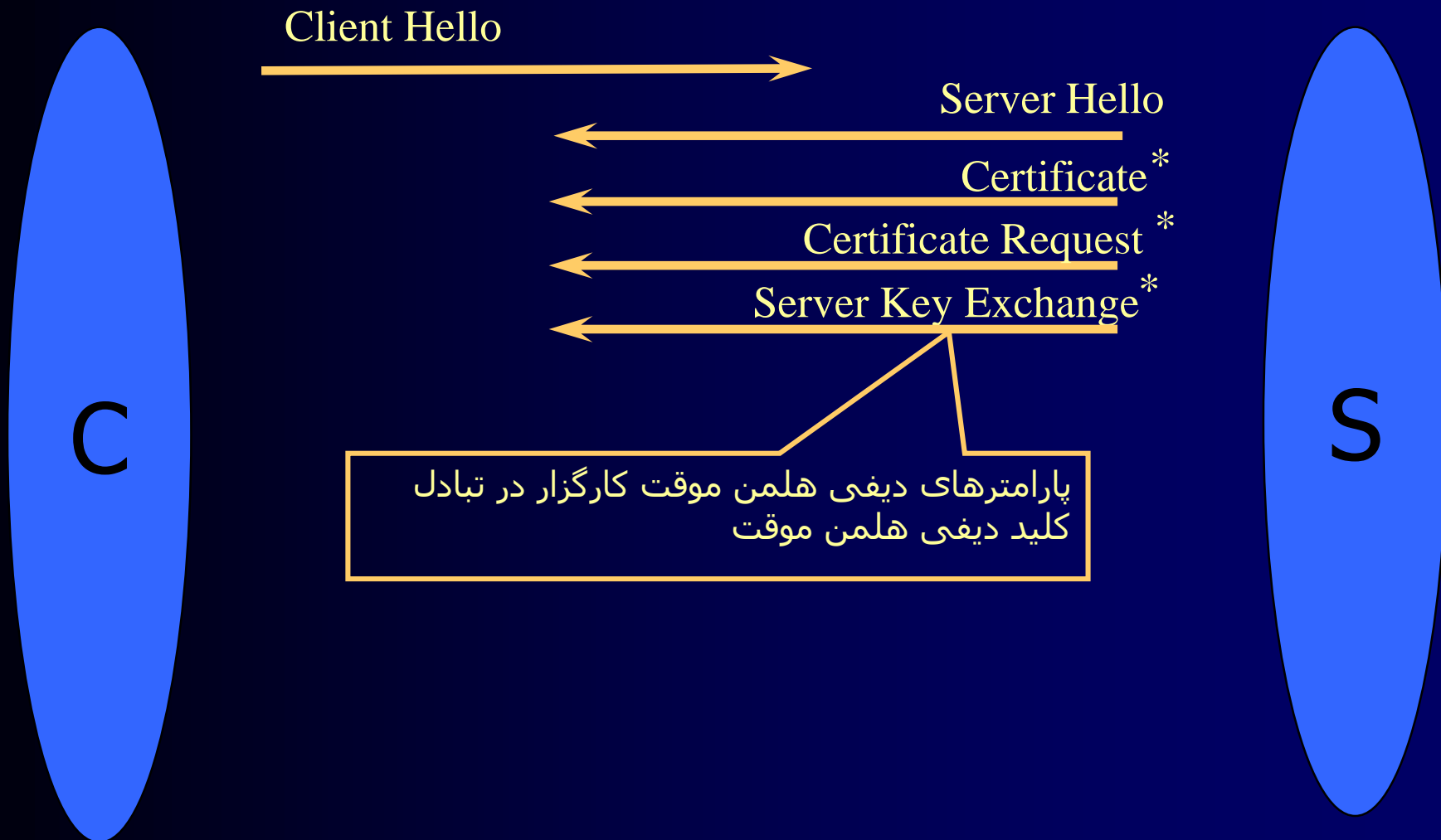
روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



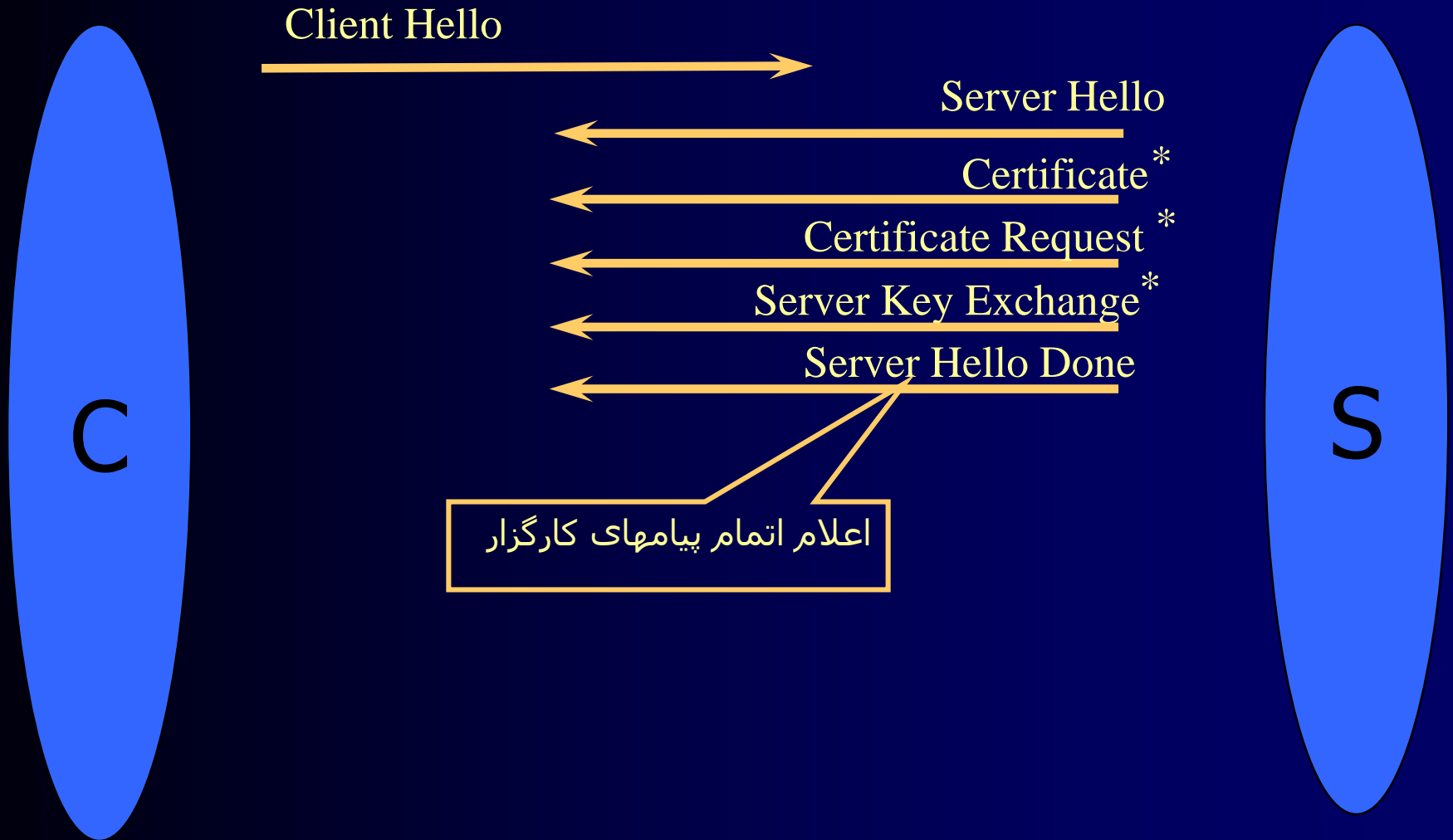
روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



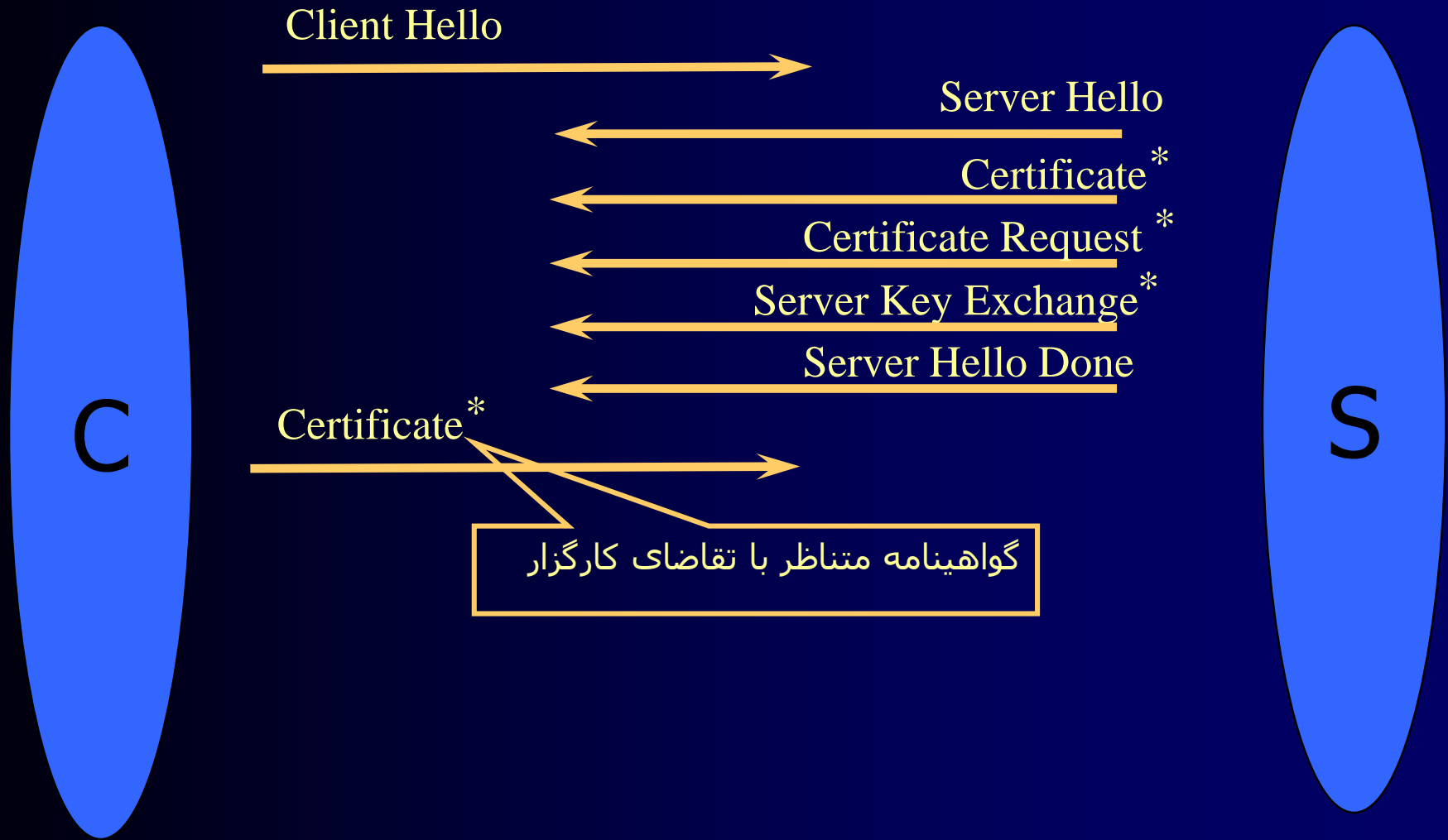
روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



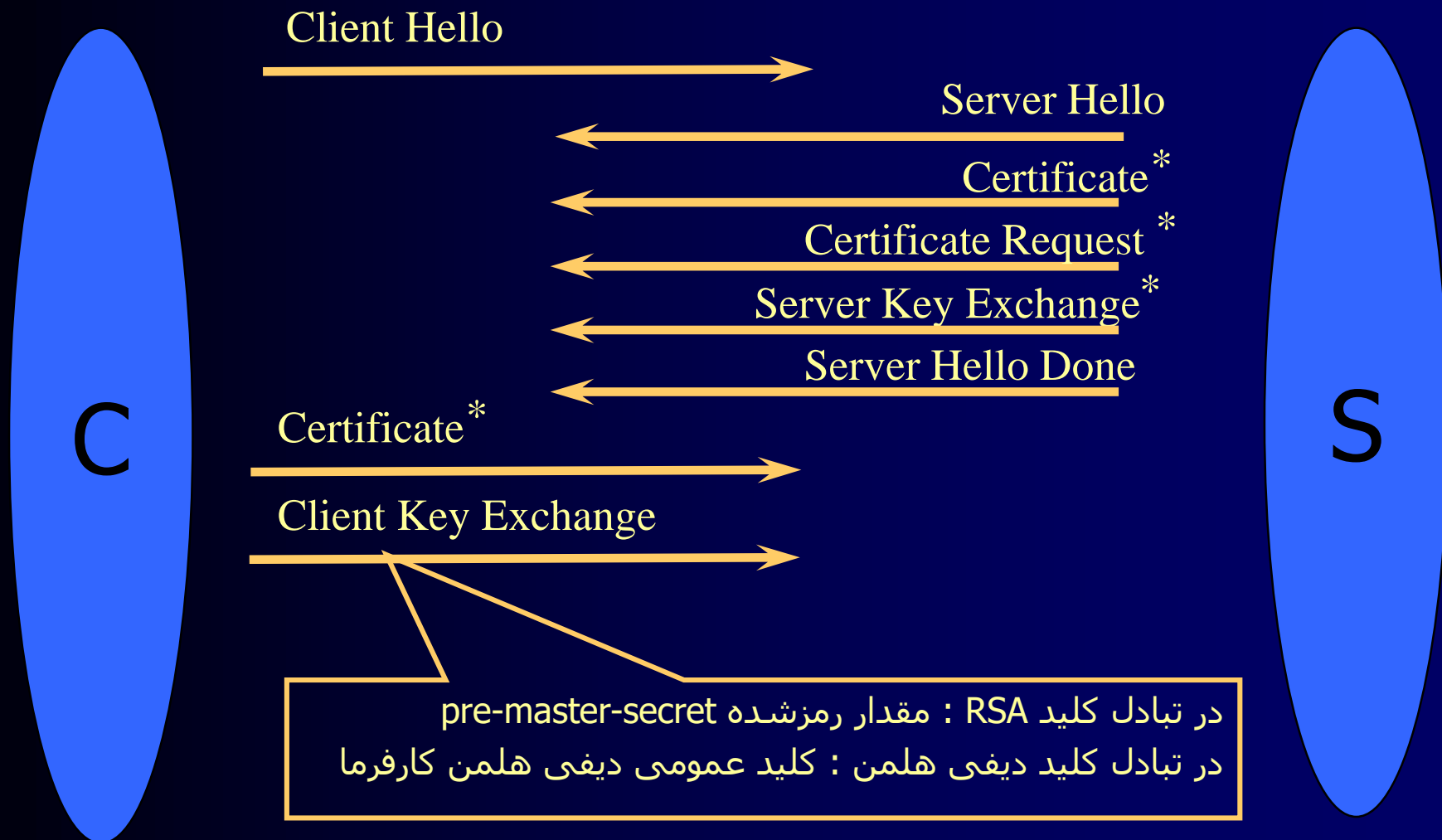
روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



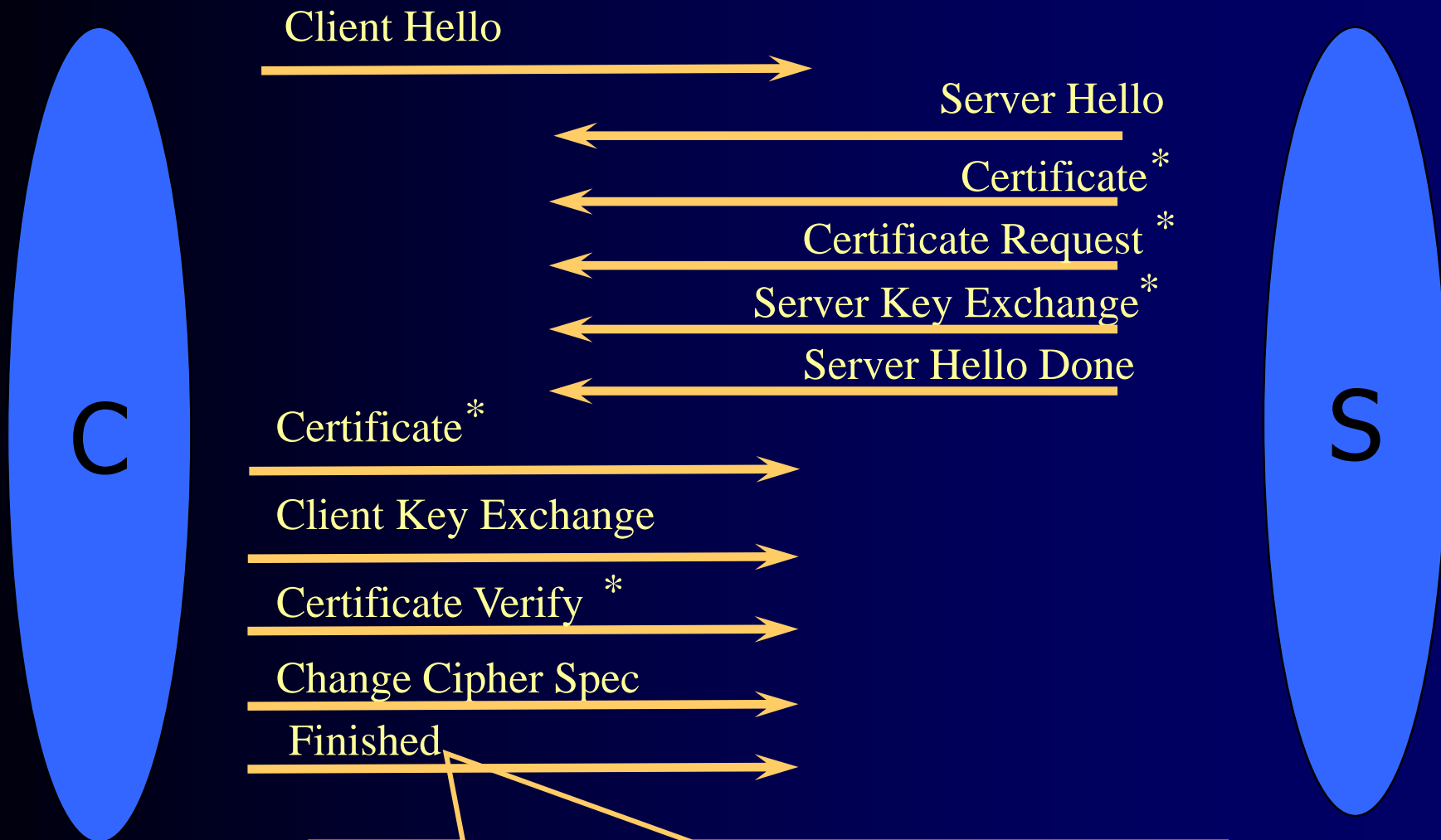
روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل

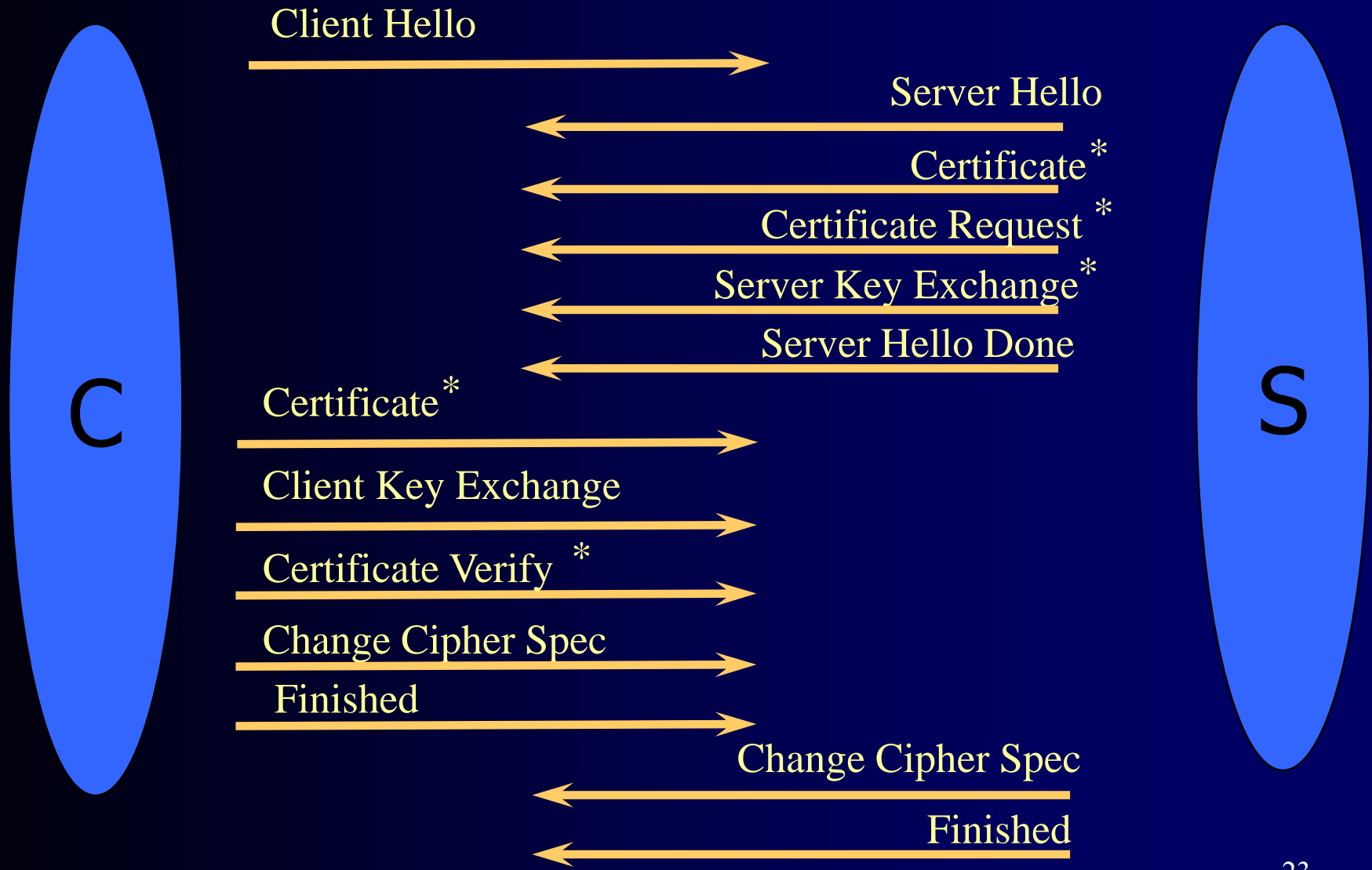


روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



حاصل درهم پیامهای دستداد مبادله شده تا قبل از این پیام

روند تبادل پیامها در یک دستداد کامل



از سرگیری جلسه

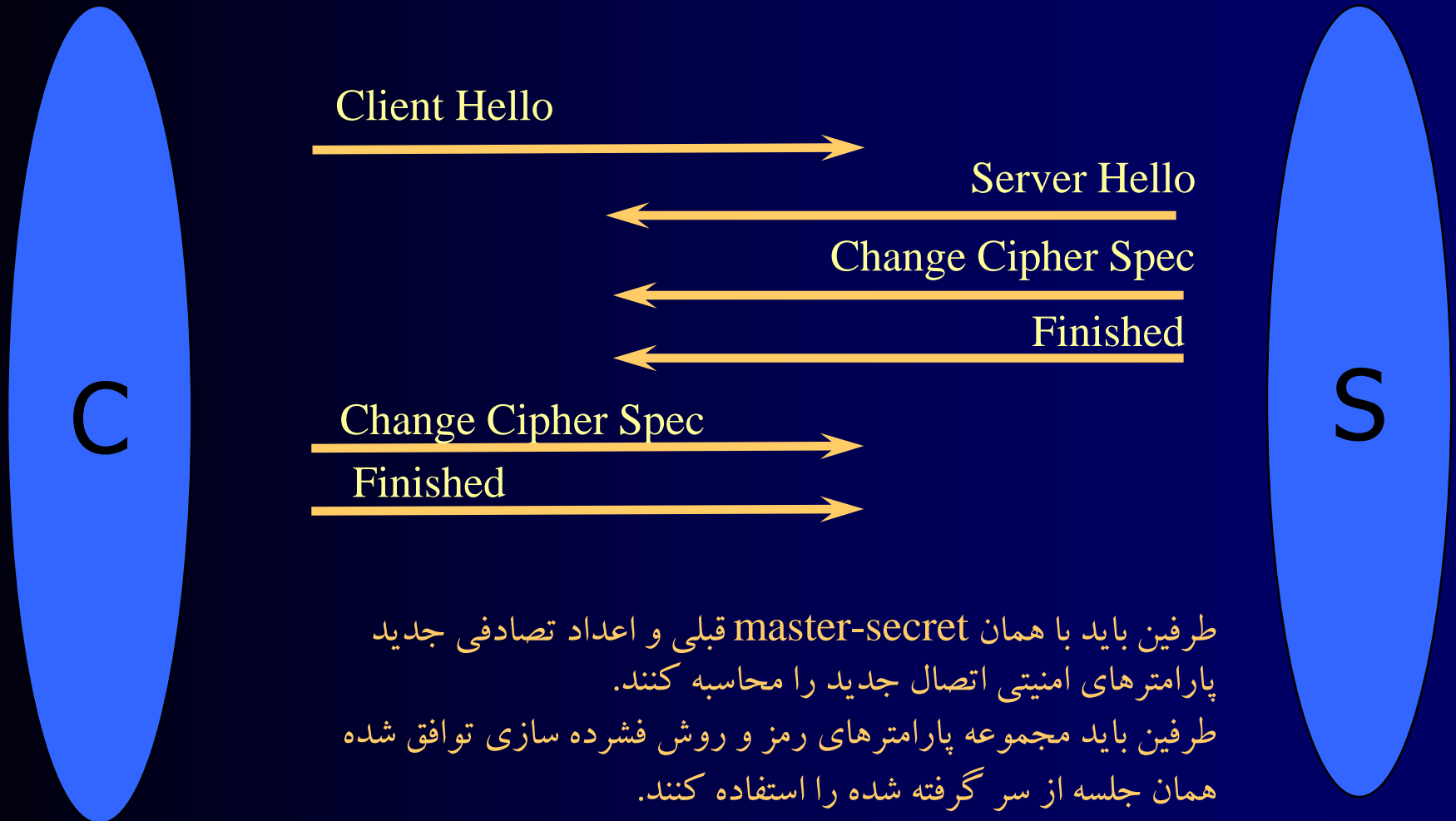
- فرآیند تبادل کلید موجب کاهش سرعت برقراری جلسه است.



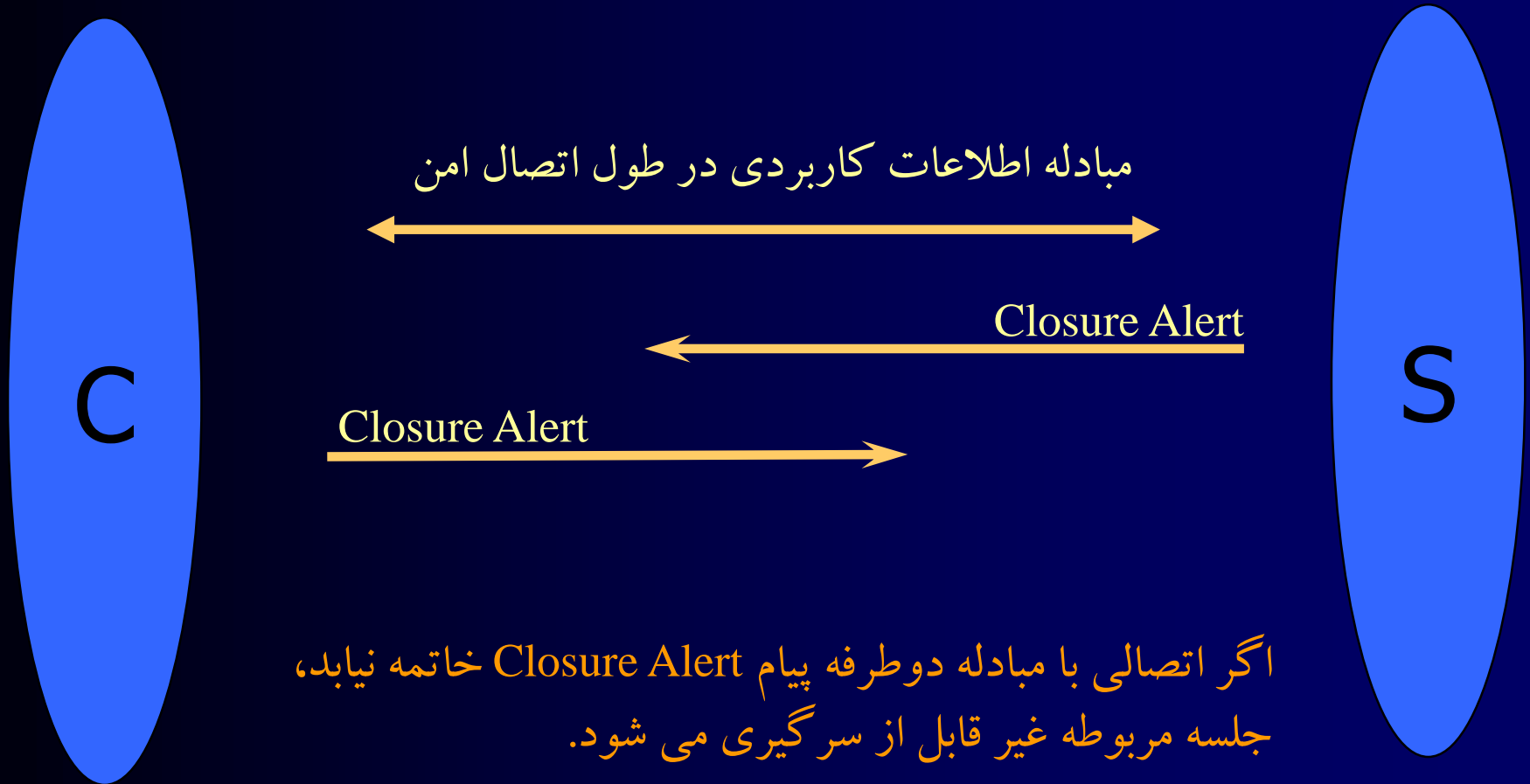
نگهداری pre-master-secret
برای استفاده در اتصالات بعدی

- تفاوت اتصال و جلسه
یک جلسه می تواند چندین اتصال را در بر داشته باشد.

روند تبادل پیامها هنگام از سرگیری جلسه

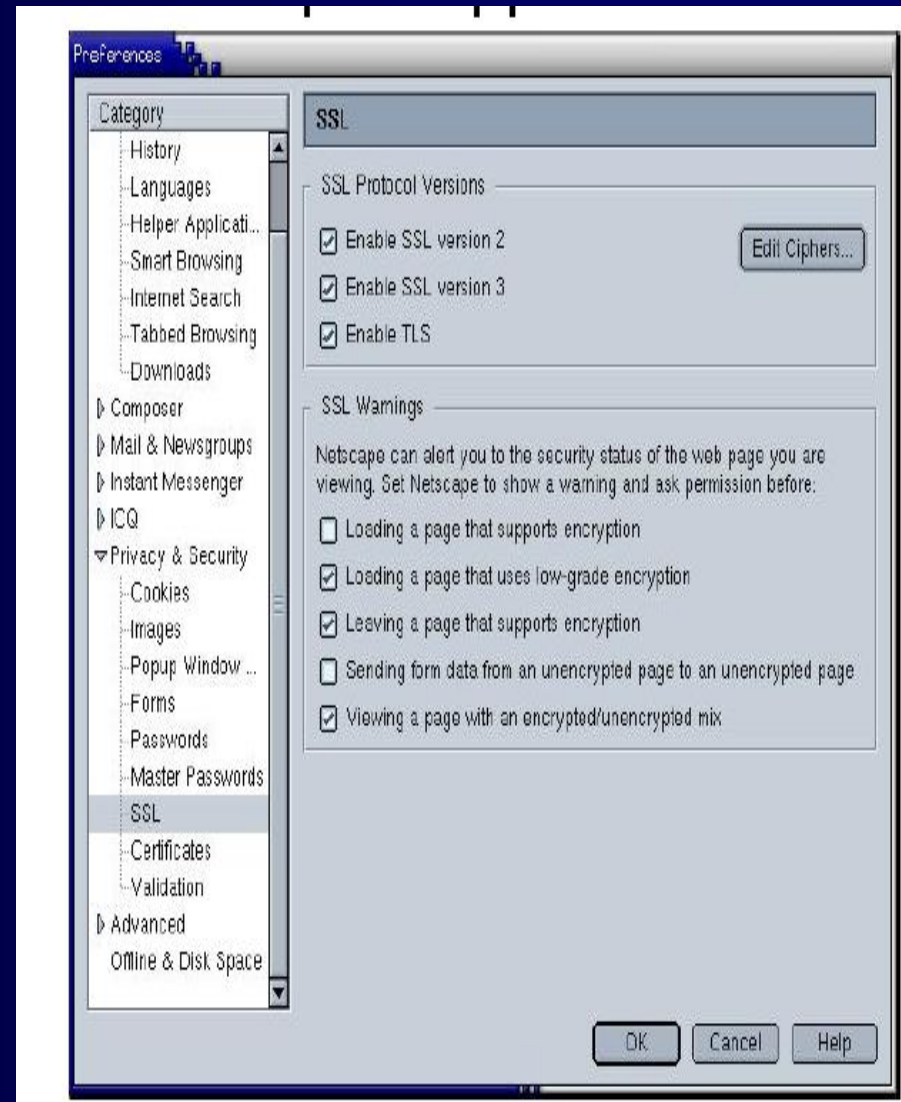
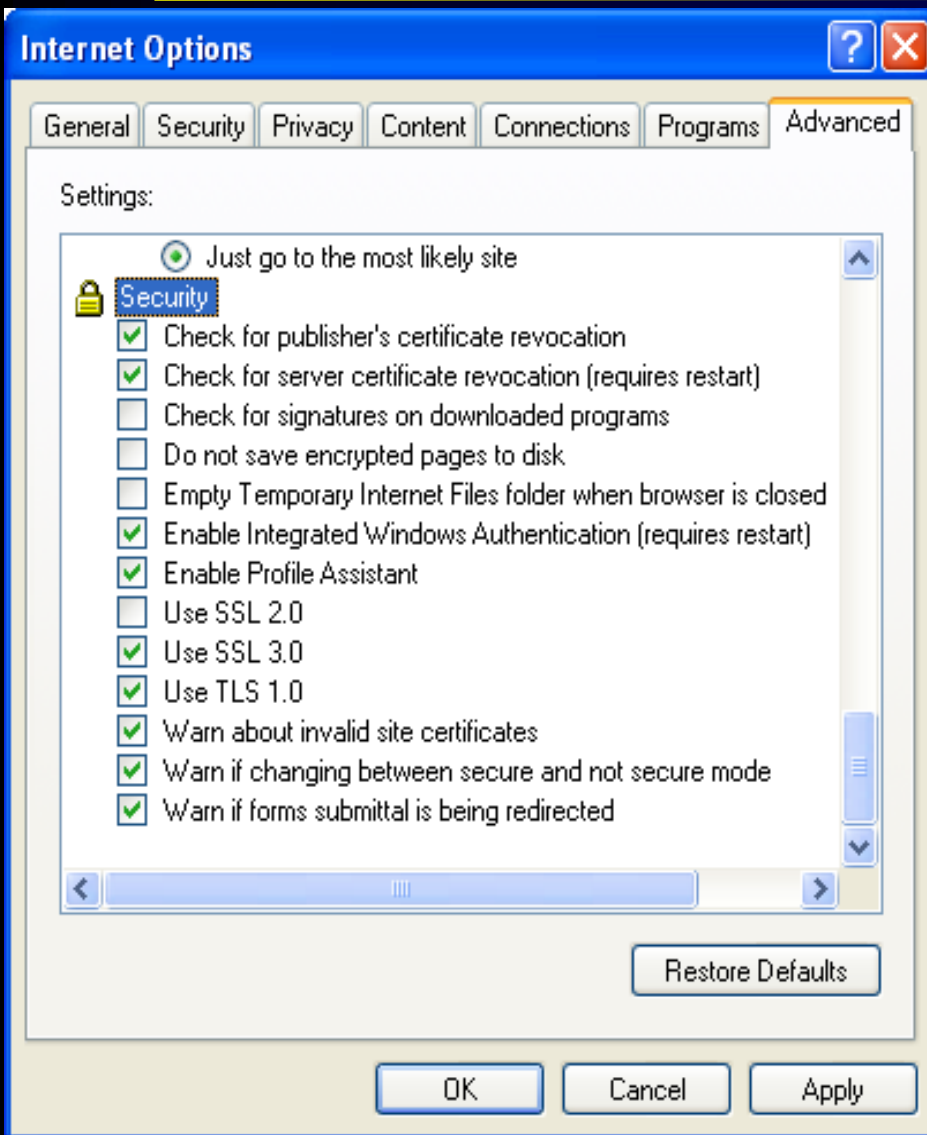


اعلان خاتمه برای پایان دادن اتصال



SSL/TLS Configuration Options

Internet Explorer 6.0 & Netscape



فهرست مطالب

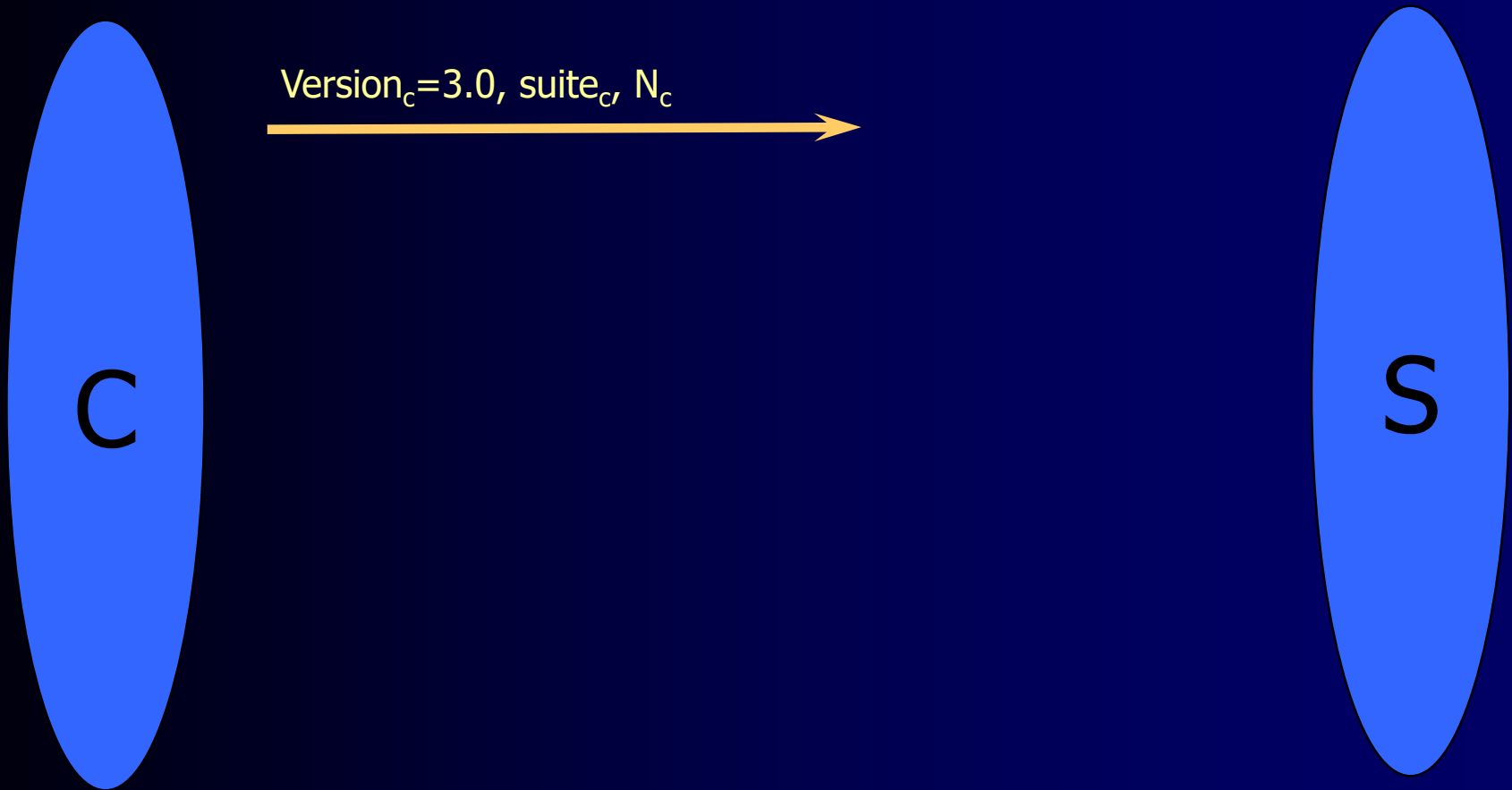
- مقدمه
- معرفی پروتکل SSL
- بررسی حملات انجام شده علیه SSL

حملات انجام شده با بهره گیری از ضعفهای پروتکل

- تنزل نسخه (۱۹۹۶ میلادی)
- تنزل الگوریتم تبادل کلید (۱۹۹۶ میلادی)
- از قلم انداختن پیام Change Cipher Spec (۱۹۹۶ میلادی)
- دستیابی به محتوای قالبهای رمز شده با بهره گیری از ضعفهای رمز قالبی

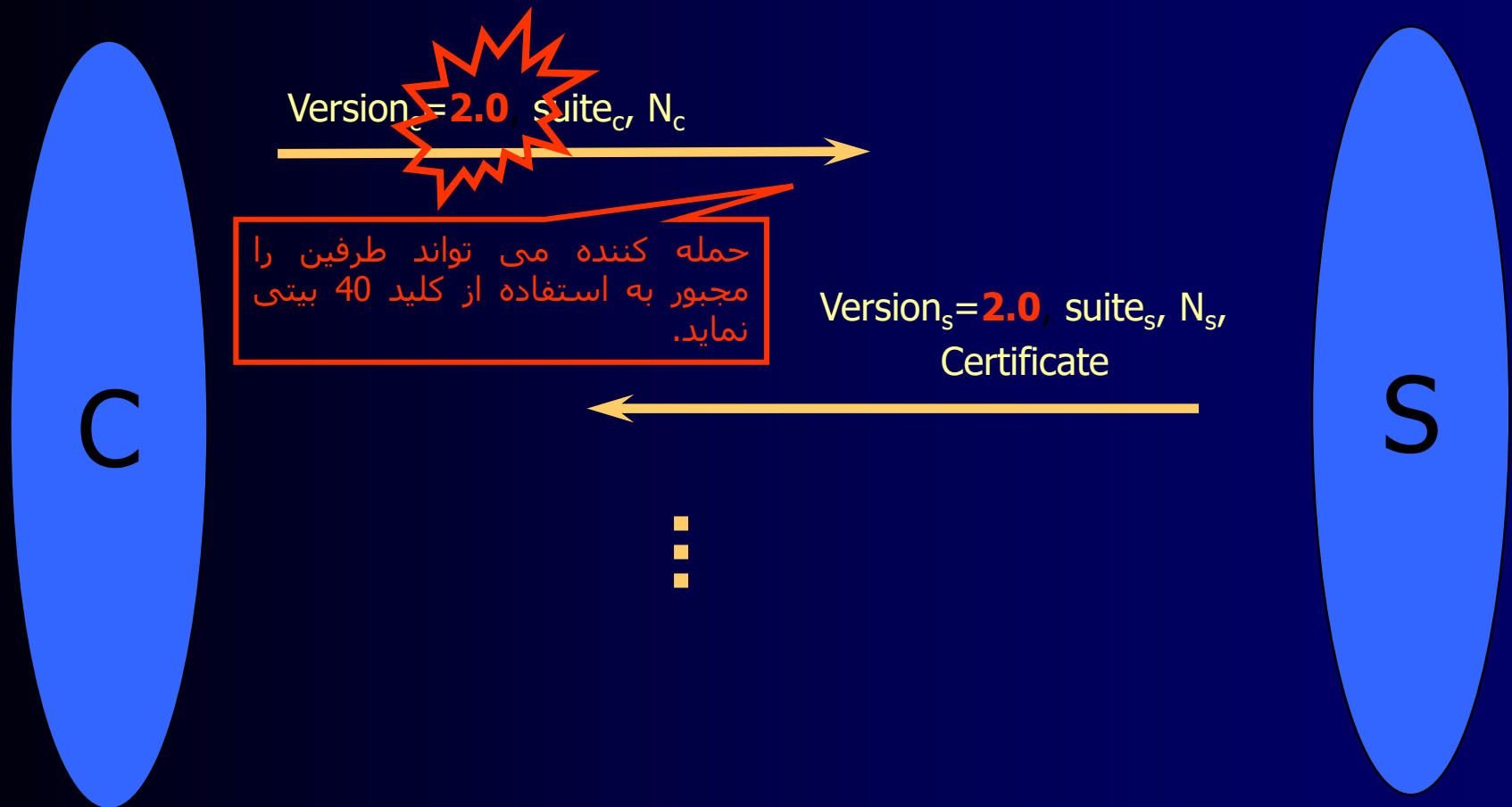
حمله تنزل نسخه

یکی از مهمترین ضعفهای نسخه SSL2.0 این است که پیامها را احراز اصالت نمی کند و حمله کننده به راحتی می تواند طرفین را مجبور به استفاده از کلید ۴۰ بیتی نماید.

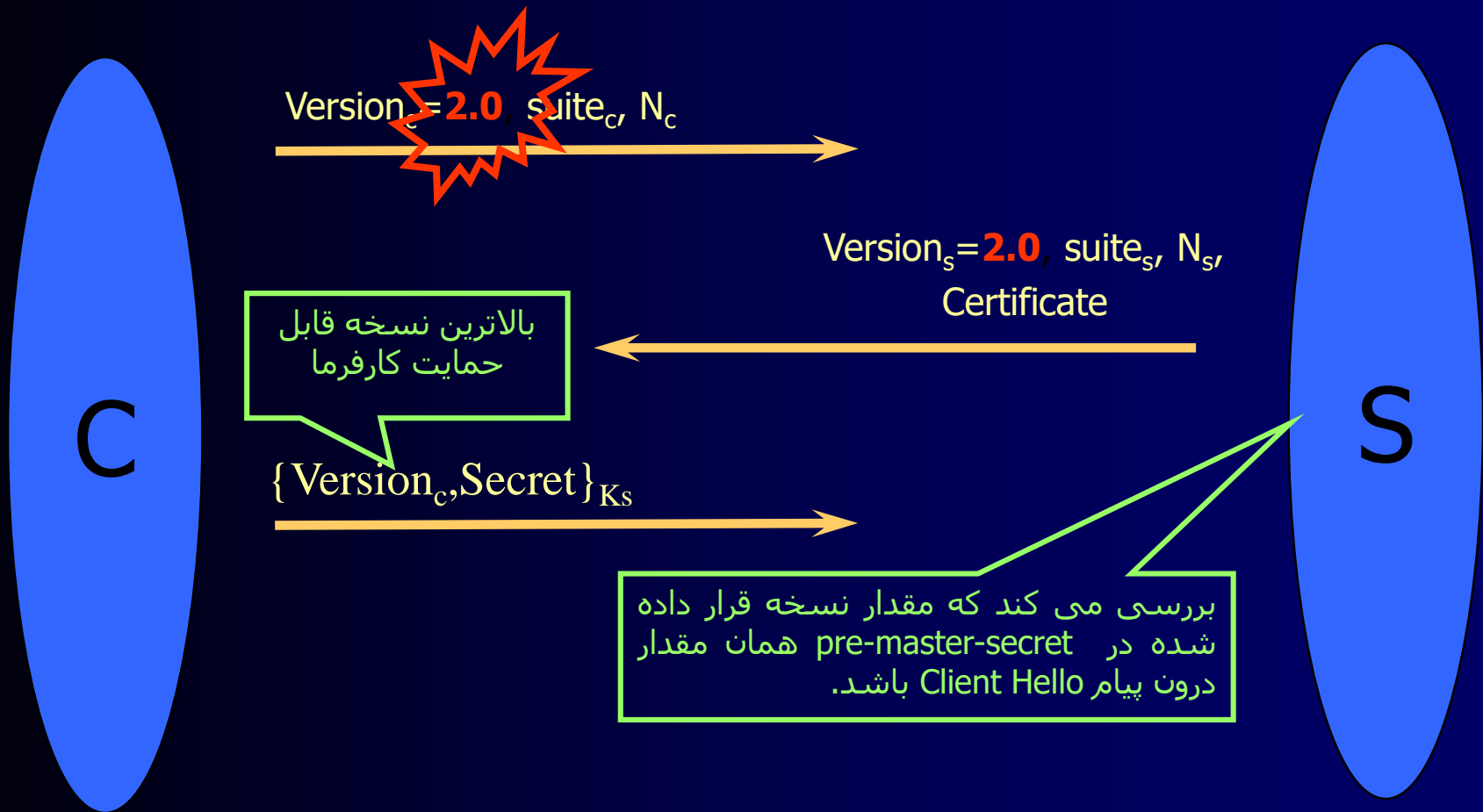


حمله تنزل نسخه

یکی از مهمترین ضعفهای نسخه SSL2.0 این است که پیامها را احراز اصالت نمی کند و حمله کننده به راحتی می تواند طرفین را مجبور به استفاده از کلید ۴۰ بیتی نماید.



آشکار کردن حمله تنزل نسخه



حمله از کاراندازی سرویس

Denial of Service (DoS)

- تعریف

- راهکارهای مقابله با حمله DoS در SSL

۱. کمک گرفتن از کارفرما در رمزگشایی RSA

۲. معمای کارفرما

حمله تحلیل ترافیک

- SSL سرآیندهای TCP/IP را رمز نمی کند و در نتیجه اطلاعات مقصد، مبدأ و ساینز بسته ها قابل دسترسی است.

- **روند حمله**

۱. تهیه یک پایگاه داده از اطلاعات صفحات داخل سایت هدف
۲. شنود بسته های منتقل شده بین کارفرما و کارگزار با استفاده از ابزار شنودگر بسته
۳. جستجوی پایگاه داده برای یافتن صفحه منطبق با اطلاعات شنود شده
یک نمونه خروجی شنودگر بسته:

amber.Berkeley.EDU.4243 > herland.CS.Berkeley.EDU.1463: 1460

مبدأ

مقصد

ساینز بسته IP

حمله تحلیل ترافیک (ادامه)

- راهکارهای مقابله

۱. اصلاح خود پروتکلها

مثال: اضافه کردن پوشش تصادفی به بسته ها

۲. اصلاح و بازسازی سایتهای وب

مثال: شکستن صفحه به چندین صفحه کوچکتر

حملات انجام شده با بهره گیری از ضعفهای محیط اجرای SSL

- حملات شخص در وسط ← استفاده از ضعف کاربر

برای انجام حمله شخص در
وسط حمله کننده باید گواهینامه
معتبری ارائه دهد

استفاده از پروتکل SSL

- حمله جستجوی کامل علیه کلیدهای ضعیف

کلیدهای ۴۰ بیتی در مدت زمان بسیار کوتاهی شکسته می شوند.