

Systemes Distribués :

Introduction à DCE

Avril 2000

René J. Chevance

- **Pourquoi un système distribué?**
- **Besoins en matière de système distribué**
- **Caractéristiques communes des systèmes distribués**
- **Composants d'une architecture générique de système distribué**
- **Historique de DCE**
- **Communication entre programmes**
 - **Appel de procédure à distance (Remote Procedure Call - RPC)**
 - **Middleware orienté message (Message Oriented Middleware - MOM)**
- **Kerberos**

Cet exposé est fondé sur les ouvrages suivants :

- **Understanding DCE**
- **A Guide to Writing DCE Applications**

Pourquoi un système distribué?

- **Faciliter la communication des applications tout en maintenant l'autonomie locale**
- **Améliorer la disponibilité**
 - Redondance des composants et des informations
 - Détection des défaillances, reconfiguration et reprises
- **Augmenter l'efficacité:**
 - Parallélisme
 - Serveurs spécialisés
- **Partage de ressources (statique et dynamique)**
- **Faciliter l'évolution**
- **Adaptation de l'architecture technique aux besoins du système d'information de l'entreprise**
- **« Universalité » de l'interface homme/machine**

Caractéristiques des systèmes distribués

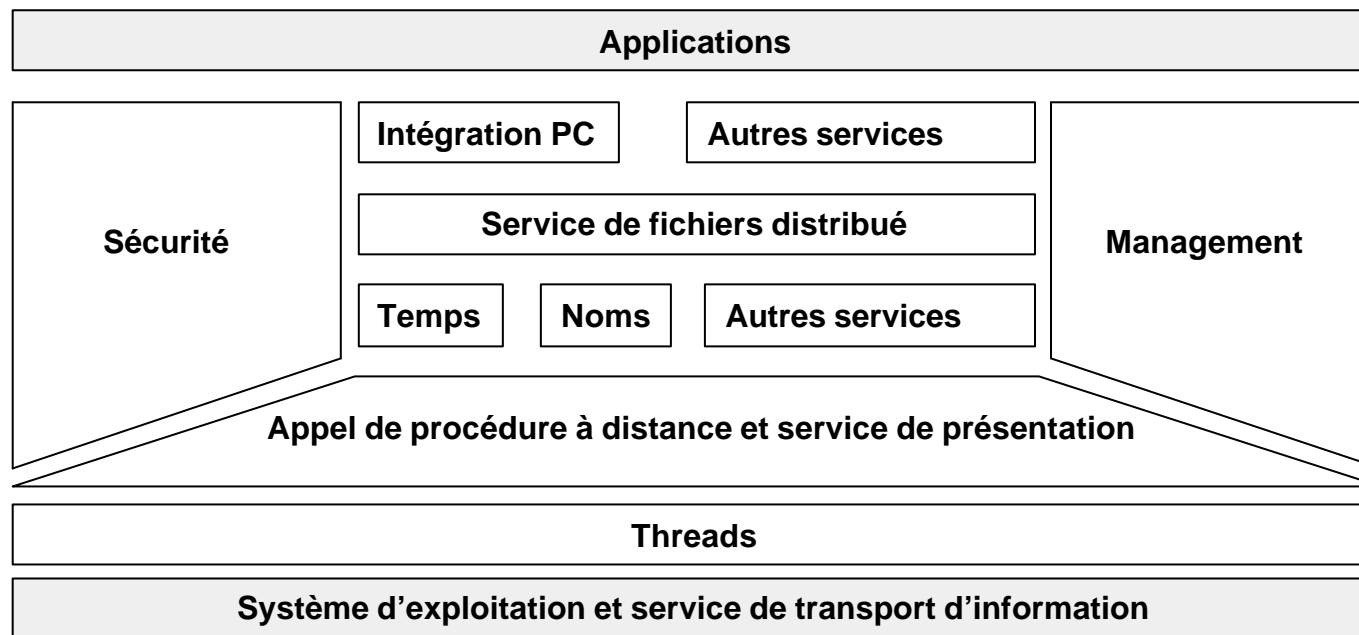
- **Contrôle décentralisé (absence de hiérarchie)**
- **Absence de mémoire partagée**
 - **Impossibilité de reconstituer (dans le cas le plus général) un état global du système**
- **Pas de référence temporelle commune**
- **Exploitation du parallélisme (communication et synchronisation)**
- **Potentiel de haute disponibilité mais l'augmentation du nombre de constituants augmente le risque de défaillance**
 - **Mécanismes de détection des erreurs et de reprise**
- **Vulnérabilité du système**
- **Potentiel de performance mais le coût des communications et de la synchronisation peut l'annuler**

Besoins en matière de système distribué

- **Service de désignation ou annuaire (Directory Services)**
- **Sécurité**
- **Service de fichiers distribué**
 - NFS - Network File System (d'origine Sun)
 - DFS - Distributed File System (OSF/DCE d'origine Carnegie Mellon)
- **Service d'appel à distance (communication entre composants d'une application distribuée)**
 - RPC - Appel de procédure à distance (Remote Procedure Call)
 - RMI - Remote Method Invocation
- **Service de temps**
- **Service transactionnel**
- **Gestion de système**
- **Support des stations de travail**

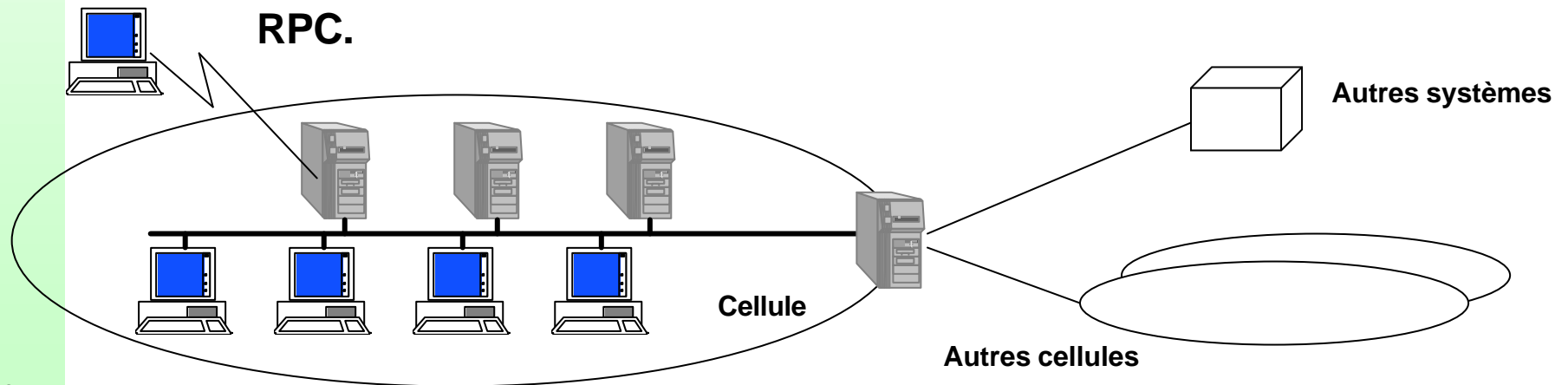
Composants d'une architecture générique

■ Modèle DCE (Distributed Computing Environment) de l'OSF (Open Software Foundation)



- **OSF (Open Software Foundation) a été créée à la fin des années 1980 par un groupement de constructeurs de systèmes (dont Bull, DEC, HP, IBM, ...) avec l'objectif de développer un système UNIX indépendamment d'AT&T (qui venait de prendre une participation dans Sun)**
- **OSF a, parallèlement avec le système d'exploitation, cherché à promouvoir des standards pour la programmation des systèmes distribués :**
 - **Motif : standard de présentation « multi-fenêtres » fondé sur X-11 (MIT)**
 - **DCE pour le développement et le support des applications distribuées**
- **OSF opérait au moyen de RFT/RFP (Request for Technology/Request for Proposals)**
- **OSF appartient maintenant à l'Open/Group**

- **Cellule : entité organisationnelle groupant des utilisateurs ayant des centres d'intérêt communs**
- **Cellule : pas de contrainte géographique mais souvent supportée par un réseau local (RLE ou LAN)**
- **Transparence de la distribution au sein de la cellule :**
 - **Annuaire de la cellule (Cell Directory Service)**
 - **X500 à l'extérieur de la cellule**
- **Accès aux services :**
 - **Coopération au moyen du RPC;**
 - **Serveur de communication avec l'extérieur accessible via RPC.**

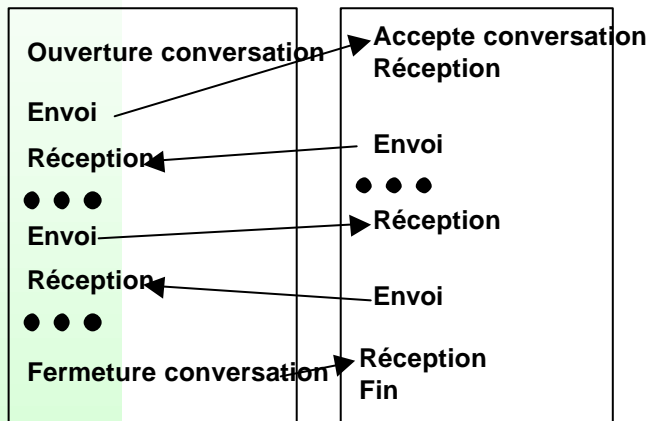


Communication entre programmes

- **Conversationnel**
- **Requête/Réponse (Appel de procédure à distance - RPC)**
- **Échange de messages - Trois modes**
 - **Passage de message**
 - Unidirectionnel
 - Non bloquant
 - **File de messages (Message Queuing - MOM)**
 - **Publish-and-Suscribe**
 - Communication de 1 vers N

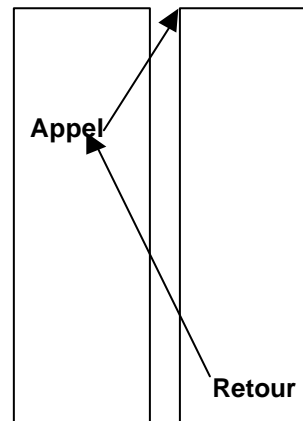
Communication entre programmes(2)

■ Illustration de quelques modes de communication entre programmes



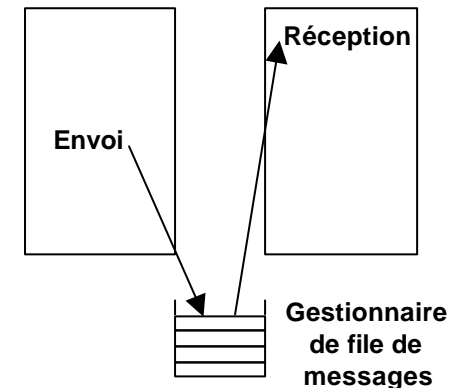
(1) - Conversationnel

Égal à égal



(2) - Appel de procédure
Appel de procédure à distance
(RPC Remote Procedure Call)

Synchrone



(3) - Message
Middleware Orienté Message
(MOM Message Oriented Middleware)

Asynchrone

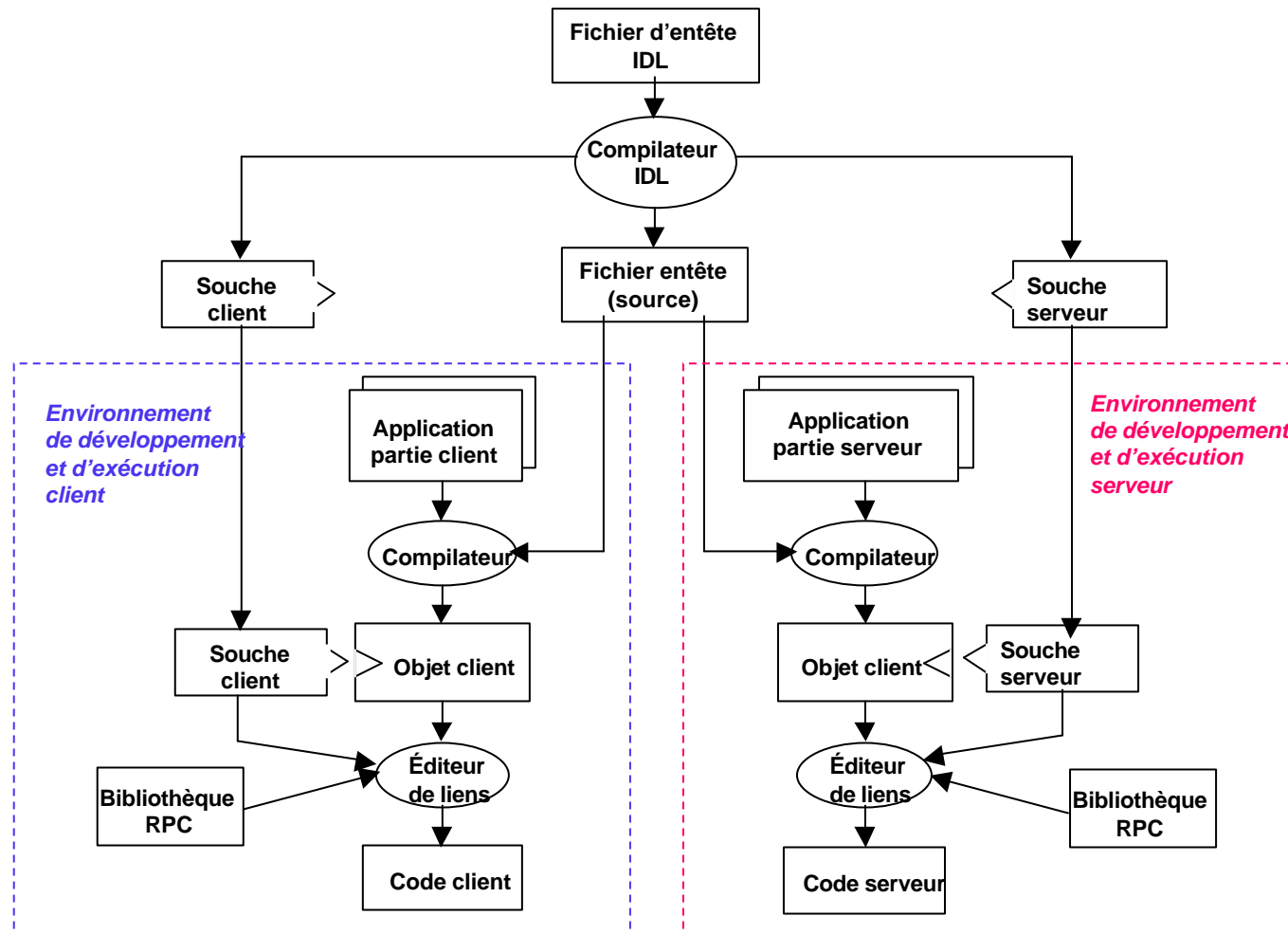
Caractéristiques comparées RPC - MOM

Caractéristique	MOM	RPC
Métaphore	Courier	Téléphone (sans répondeur)
Relation temporelle entre client et serveur	Asynchrone	Synchrone
Nature du dialogue	File d'attente	Requête - Réponse
Etat opérationnel du serveur	Pas nécessaire	Obligatoire
Equilibrage de charge	Politique d'extraction des messages (système de priorités)	Au moyen d'un moniteur transactionnel
Support des transactions	Dépend du produit	Dépend du produit (nécessité d'un RPC transactionnel)
Filtrage des messages	Possible	Non
Performances	Lent en cas de sécurisation des messages par écriture sur disque	Plus efficace que MOM car pas de sauvegarde

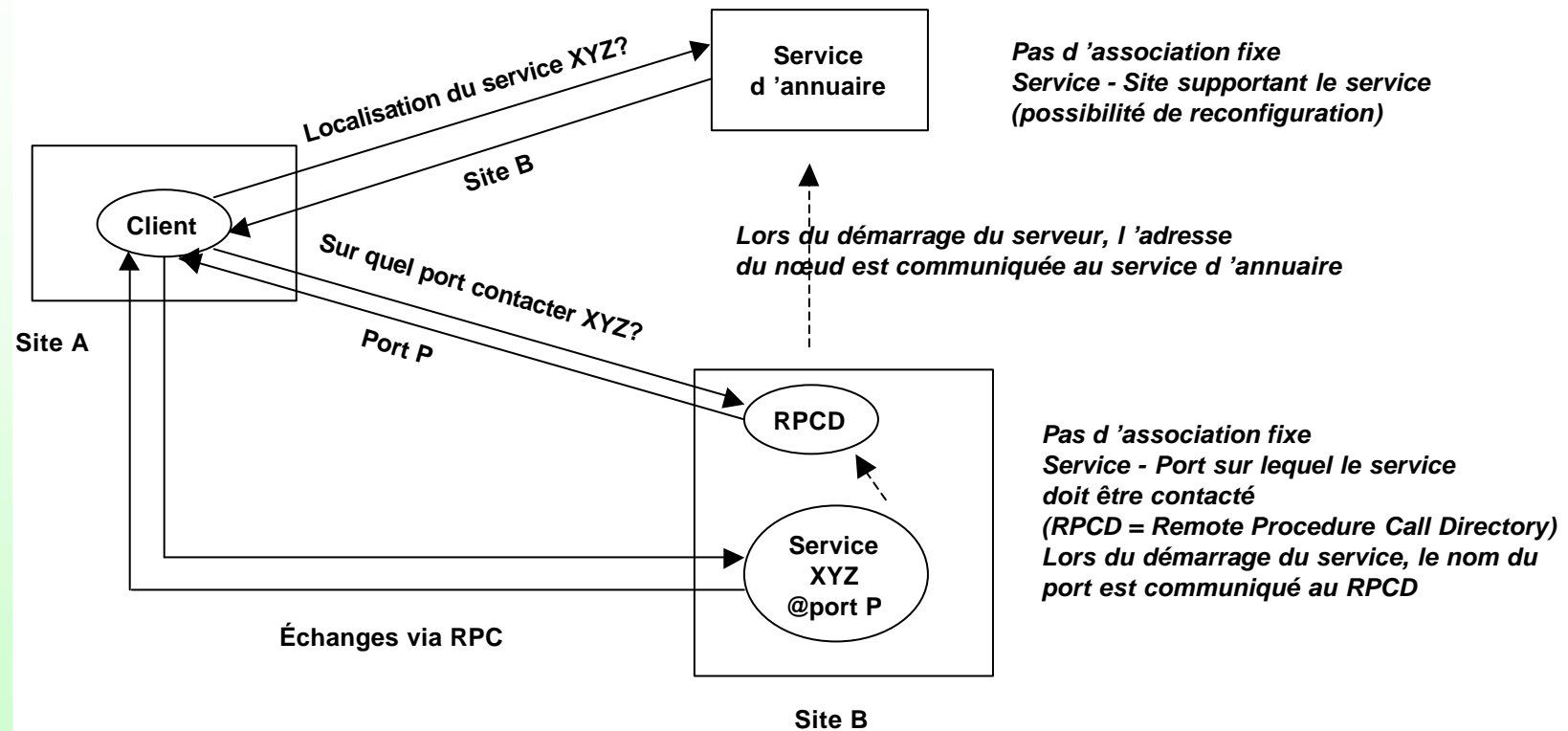
DCE : Appel de procédure à distance RPC

- **D'origine Apollo (Société reprise par HP)**
- **Se fonde sur l'appel de procédure mais autorise que la procédure appelée soit à distance (sur une autre système)**
- **Contrainte : archivage de l'entête de procédure pour permettre de faire certaines vérifications lors de la compilation et d'engendrer les souches**
- **Entêtes décrites en langage IDL (Interface Definition Language)**
- **Rôle des souches (Stubs) :**
 - **Client :**
 - Encapsulation des données à transmettre
 - Appel de la bibliothèque RPC et attente de la réponse
 - **Serveur**
 - Extraction des paramètres
 - Appel de la procédure « serveur »
 - Encapsulation des résultats
 - Appel de la bibliothèque RPC

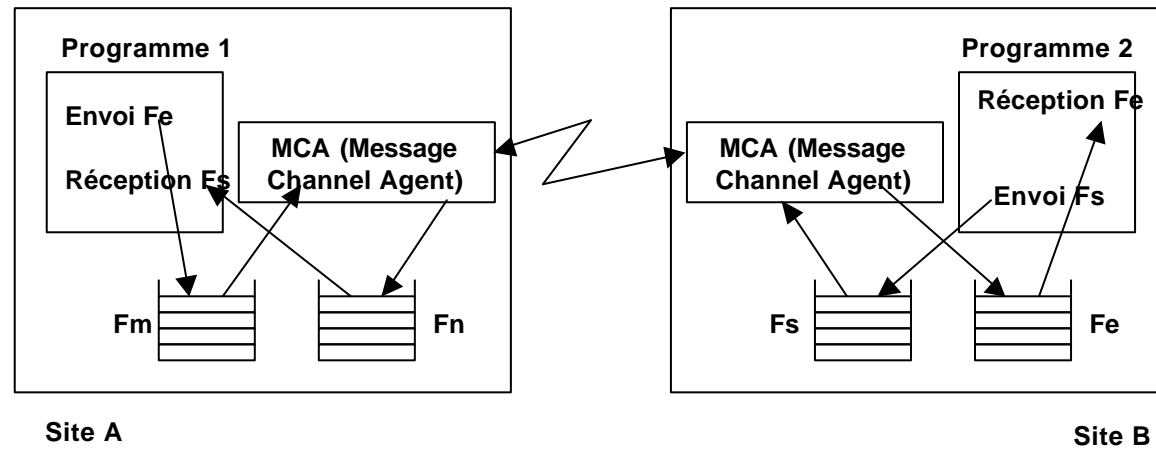
RPC - Développement d'une application



Fonctionnement du RPC



Communication au moyen de MQSeries



Communication - Cas distant

Types de files de messages :

- ⑩ Files locales
- ⑩ Files distantes
- ⑩ Alias
- ⑩ Modèle
- ⑩ Rebut

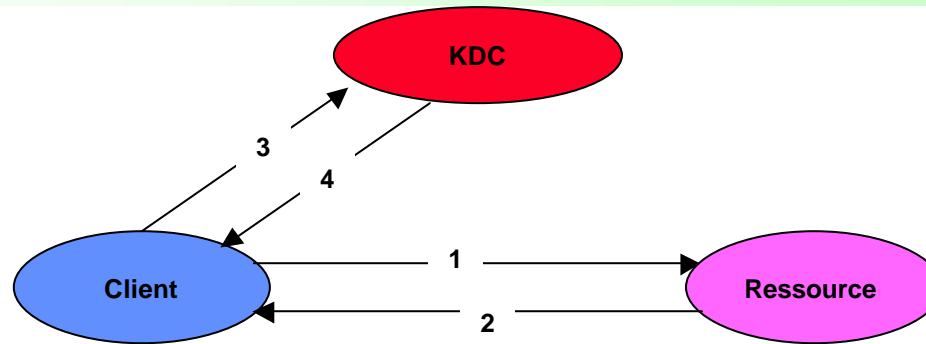
Programmation du serveur :

- Scrutation
- Mécanisme de déclenchement (trigger)

Sécurité distribuée : Kerberos

- **Dérivé du projet Athena du MIT**
- **Permet l'authentification dans un système distribué**
- **Largement utilisé (e.g. infrastructure de sécurité de Windows 2000)**
- **Fondé sur DES (Data Encryption Standard - Clés privées) et ses extensions**
- **Kerberos se fonde sur les entités suivantes**
 - **Client (utilisateur ou application cliente)**
 - **Ressource (doit s'assurer que son client est bien celui qu'il prétend être)**
 - **Centre de distribution des clés (KDC Key Distribution Center) entité centrale de confiance qui connaît la totalité des clés (clients et ressources)**

Kerberos : Exemple de fonctionnement



Authentification d'un client vis-à-vis d'une ressource

- Le client, désirant un service, s'adresse à la ressource qui lui envoie un ticket de vérification (TGT Ticket Granting Ticket)
- Le TGT provient du KDC, il contient notamment la clé de session, le nom de l'utilisateur et un temps de validité du ticket.
Le TGT est chiffré avec une clé que ne connaît pas le client (elle est partagée entre KDC et la ressource)
- Pour son authentification, le client envoie le ticket au KDC qui déchiffre le ticket, extrait la clé de session et déchiffre
le nom de la ressource à l'aide de cette clé, la vérification de la somme de contrôle (checksum) permet de s'assurer
que la même clé a été utilisée pour chiffrer et déchiffrer.
- La date de validité du ticket permet d'éviter qu'un intrus ayant "écouté" la conversation la rejoue.
- Le client peut aussi demander que le serveur soit authentifié. Un scénario "symétrique" est alors mis en œuvre.