### UN SYSTÈME D'EXPLOITATION = DES SERVICES COMMUNS

#### GESTION DES DIVERS PROCESSUS

• processus locaux ou distants représentés localement (proxys).

#### **GESTION DES RESSOURCES PHYSIQUES:**

- mémoire principale pour y placer l'information propre à un utilisateur ou l'information partagée,
- mémoire secondaire,
- utilisation et partage des processeurs (unités centrales, canaux d'entrés-sorties,..)
- organes d'entrées-sorties et d'IHM (interfaces homme machine),
- canaux de communication (réseau local LAN ou étendu WAN).

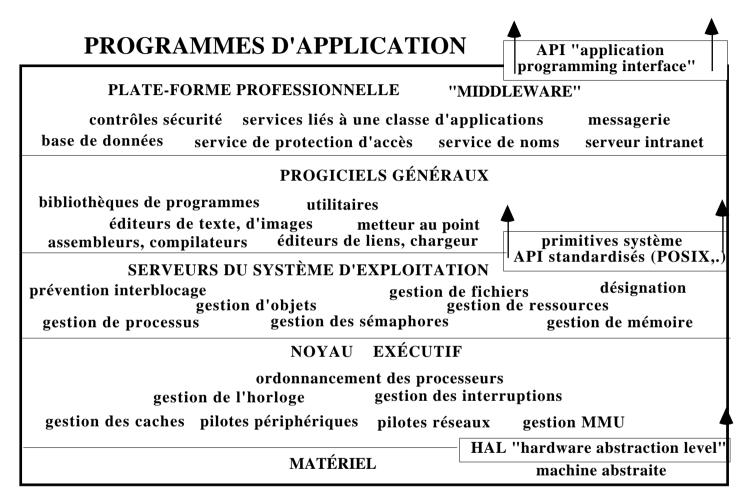
## STOCKAGE ET ÉCHANGE D'INFORMATION ENTRE UTILISATEURS LOCAUX OU DISTANTS.

#### PARTAGE ET PROTECTION

• Protection mutuelle des utilisateurs, protection contre des intrusions, sécurité d'utilisation

#### SERVICES DIVERS

- facturation des ressources,
- mesures de fonctionnement.
- statistiques d'utilisation



## PRÉSENTATION CLASSIQUE EN COUCHES DE SERVICES

#### DIVERSITÉ DES SYSTÈMES D'EXPLOITATION

#### DIVERSITÉ DES MODES D'UTILISATION

- ordinateurs personnels individuels plus ou moins puissants
- mode différé et le traitement par lots, optimise l'utilisation et le rendement des ressources
- mode temps réel avec souci de respecter des contraintes temporelles, comme des échéances
- mode interactif, optimise le temps de réponse
  - temps partagé, travail comme sur un ordinateur individuel, plus des services communs
  - transactionnel avec transactions de consultation et mise à jour de données communes
- réseaux et systèmes répartis
- systèmes spécialisés (embarqués, enfouis) et systèmes généraux

#### DIVERSITÉ DES UTILISATEURS

- utilisateur final.
- programmeur ou concepteur d'applications
- administrateur de réseaux, de bases de données
- gestionnaire d'utilitaires,
- ingénieur système,
- concepteur de système

## DIVERSITÉ DES MATÉRIELS ET DES ARCHITECTURES ORGANIQUES

- monoprocesseur, multiprocesseurs, réseau local, réseau général,
- mémoires secondaires
- périphériques spécialisés ou généraux

# COMPORTEMENT DES SYSTÈMES INFORMATIQUES

#### SYSTÈMES TRANSFORMATIONNELS

- ils gèrent des programmes dont :
  - les résultats sont calculés à partir de données disponibles dès l'initialisation du programme
  - les instants de production des résultats ne sont pas contraints

#### SYSTÈMES INTERACTIFS

- ils gèrent des programmes dont :
  - les résultats sont fonctions de données produites par l'environnement du programmeur
  - les instants de production des résultats ne sont pas contraints
- temps partagé : assurer un temps de réponse court pour des demandes indépendantes (édition, compilation, calcul, consultation multimédia)
- transactionnel : garantir le contrôle et la cohérence d'accès à des "fichiers" partagés (bases de données) en consultation et mise à jour

#### SYSTÈMES RÉACTIFS

- ils gèrent des programmes dont :
- les résultats sont fonctions de données produites par l'environnement du programme (le procédé à contrôler)
- les instants de saisie des données et de production des résultats sont contraints par les dynamiques du procédé contrôlé
- temps réel : contrôle de processus industriels, de trafic, de production

## PROPRIÉTÉS GLOBALES

#### GARANTIE DE PERMANENCE DU SERVICE

sécurité, protection, cohérence, tolérance aux pannes

## CAPACITÉ D'ÉVOLUTION ET DE SUIVI DE LA DIFFUSION DE L'INFORMATIQUE

évolutivité, ouverture et intégration des systèmes

#### INTERFACE AVEC L'UTILISATEUR

qualité de service, performances, ergonomie

## CRITÈRES DE PERFORMANCES ET INDICATEURS MACROSCOPIQUES

temps de traitement : durée d'exécution de la commande seule

temps de réponse : délai entre envoi de la commande et l'arrivée de la réponse

débit : nombre de commandes exécutées par unité de temps

#### **OBJECTIFS DE PERFORMANCE**

(contradictoires)

réduire le temps de réponse augmenter le débit global

respecter les contraintes temporelles (échéance, absence de gigue)

## MORPHOLOGIE DES SYSTÈMES INFORMATIQUES

## LA DIVERSITÉ DES UTILISATIONS, DES BESOINS

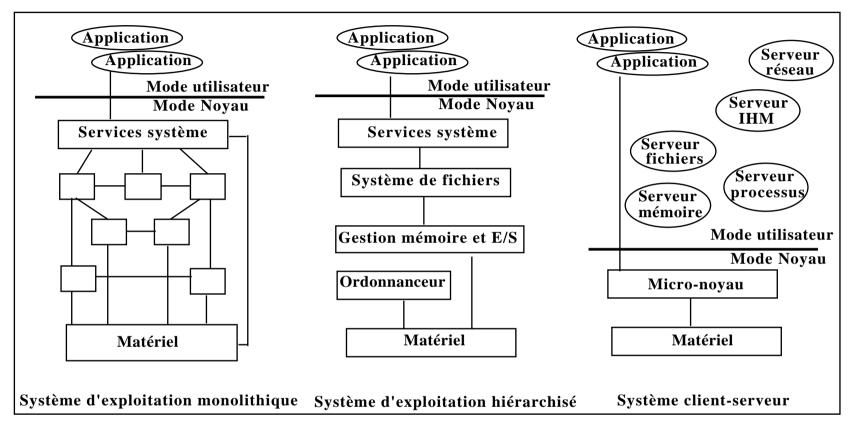
- => diversité des vues, des abstractions, des concepts
- => plusieurs niveaux de service, de fonctionalités => concept de hiérarchisation

## A CHAQUE NIVEAU, FOURNITURE À L'UTILISATEUR :

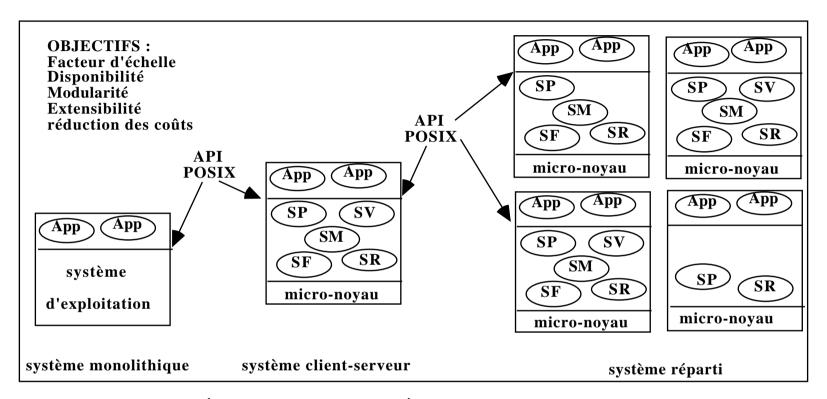
- d'une interface standard (API, fonctionnalités, primitives),
- d'une machine virtuelle ou logique adaptée à son besoin,
- de concepts et d'outils pour exprimer :
  - le parallèlisme des activités,
  - la mise en commun de ressources,
  - la communication entre les activités et avec l'extérieur,
  - le stockage d'objets informatiques,
  - la désignation des objets actifs et passifs

## MULTIPLICITÉ ET INTERPÉNÉTRATION DES ABSTRACTIONS

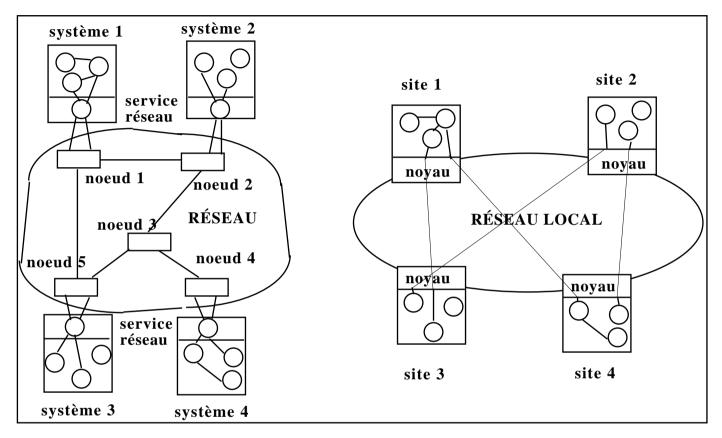
- => HIÉRARCHISATION DES CONCEPTS
- => SYSTÈMES AVEC DES ARCHITECTURES LOGIQUES ET DES MORPHOLOGIES DIVERSES
- concurrence et multiplicité des processus (Unix, Linux)
- allocation et partage des ressources (IBM/VM, VAX/VMS)
- désignation, gestion et protection de l'information (Multics, Intel iAPX 432, IBM AS400)
- temps réel (VxWorks, LynxOs)



ÉVOLUTION DES SYSTÈMES D'EXPLOITATION CENTRALISÉS



ÉVOLUTION DES SYSTÈMES CLIENT-SERVEUR



SYSTÈMES INTERCONNECTÉS <->SYSTÈMES RÉPARTIS ''network of operating systems'' <-> ''single system image ''

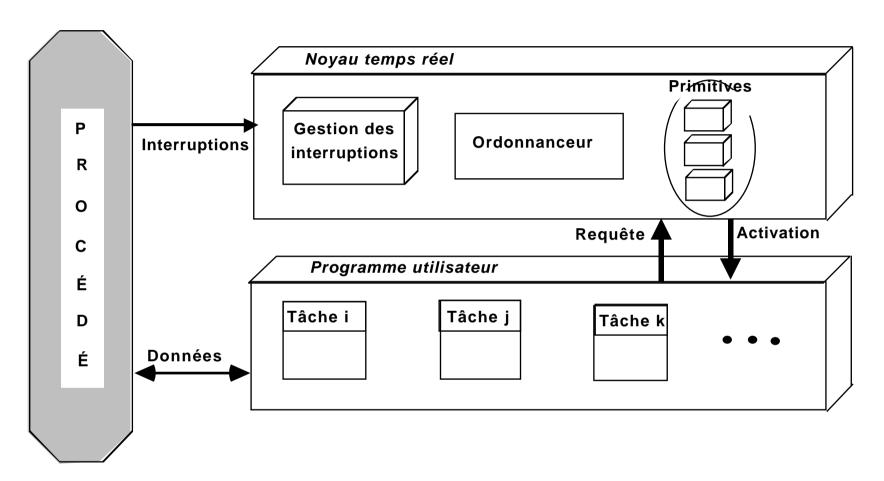
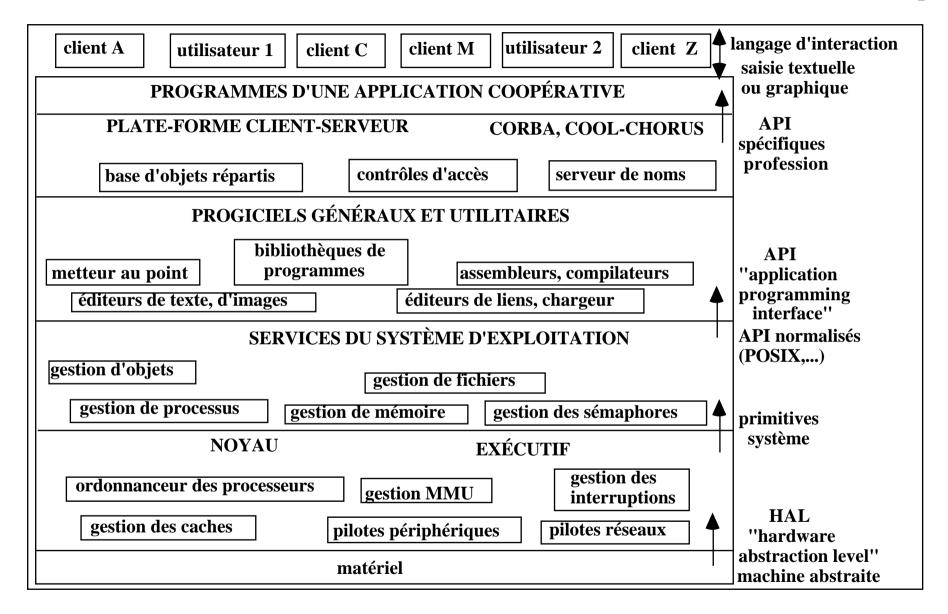
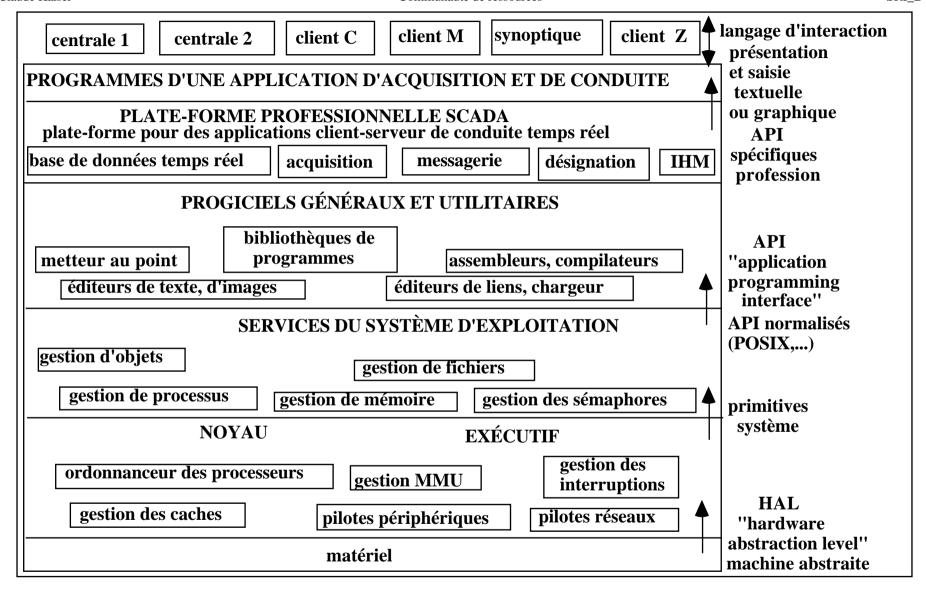


SCHÉMA D'UN SYSTÈME TEMPS RÉEL





#### ALLOCATION DES RESSOURCES AUX PROCESSUS

#### **RESSOURCE**

entité matérielle ou logicielle nécessaire à l'exécution d'un processus

#### TYPOLOGIE DES RESSOURCES

• matérielle ou logicielle • accès unique ou concurrent • unitaire ou banalisée • requérable ou non

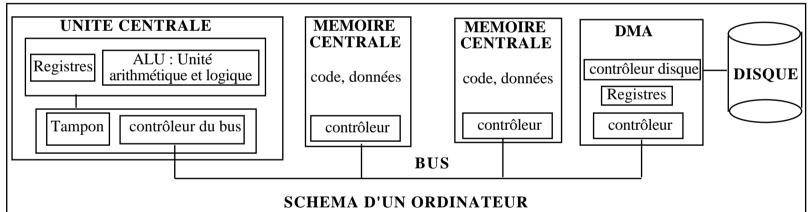
## BESOIN SPÉCIFIQUE DES PROCESSUS INFORMATIQUES (OBJETS ACTIF)

allocation conjointe de processeur et de mémoire

parce que le fonctionnement repose sur le modèle de Von Neumann

1ère idée : programme enregistré en mémoire centrale

2ème idée : mémoire adressable



#### STRUCTURATION POUR FACILITER LE PARTAGE ENTRE PROCESSUS

masquer le partage par virtualisation des ressources matérielles (processeur, mémoire, entrées-sorties)
• code réentrant • données sans pointeurs • pile par processus • espace d'adressage logique (virtuel)

Claude Kaiser Communauté de ressources SRI B

#### FONCTIONS DE LA GESTION DES RESSOURCES

allocation de ressources aux clients : processus, usagers, groupes,...

contrôle des accès : partage, concurrence, exclusion mutuelle, protection,..

fiabilité : retour des ressources, non interblocage, équité, traitement des erreurs,..

## PROBLÈMES SPÉCIFIQUES AUX SYSTÈMES INFORMATIQUES

allocation dynamique et capitalisation des ressources déjà allouées le total des demandes instantanées dépasse le nombre des ressources disponibles d'où refus ou attente les demandes sont imprévisibles : instants, quantité, durée d'utilisation

#### **QUESTIONS POUR UNE RESSOURCE**

QUAND : à la demande, dans un état fiable, attente des demandeurs ou refus de service

DANS QUEL ORDRE : ancienneté, priorités, ordre optimal pour le service

COMMENT: toute la demande en une fois, ressource par ressource, ...

DURÉE DE L'ALLOCATION : au choix du client, limitée par allocateur,...

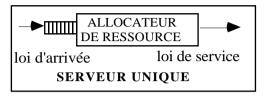
#### FONCTIONS DE L'ALLOCATEUR DE RESSOURCE

repérage et suivi des ressources, disponibles et allouées : descripteur de ressource gestion de la file des clients demandeurs : stockage des demandes, discipline de service, durée régulation locale pour performances, fiabilité ou contrôle des accès

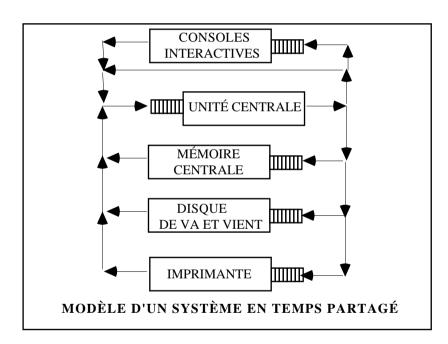
### STRATÉGIES GLOBALES

CRITÈRES DE PERFORMANCES : • réduire le temps de réponse • augmenter le débit global • ordre d'allocation entre ressources pour limiter les tailles des files d'attente politique globale de contrôle de flux de clients et de régulation de la charge FIABILITÉ : traitement de l'interblocage, de l'équité ou des contraintes de temps réel (échéances)

## MODÉLISATION PAR FILES D'ATTENTE POUR ÉTUDE DES PERFORMANCES







MODÉLISATION PAR RÉSEAUX DE PETRI POUR LES ÉTUDES DE FIABILITÉ voir cours de RO ou cours de spécialisation B ("Applications Concurrentes : Conception et Validation")

#### CHARGE D'UN SYSTÈME

### DIFFICULTÉ DE LA CONNAISSANCE DE LA CHARGE

caractère imprévisible de la demande : instant, quantité, durée

#### MESURES DE LA CHARGE

propriétés statistiques (moyenne, écart type) : lois de probabilité pour le temps, les quantités • charges maximales • charges type ("benchmark")

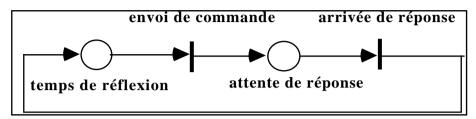
#### CONNAISSANCE DE LA CHARGE

estimation explicite par annonce évaluation par analyse statique ou dynamique d'un programme (temps réel) mesure en fonctionnement

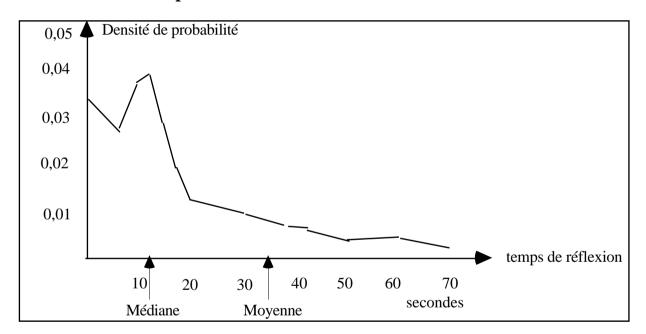
#### EXEMPLES DE PARAMÈTRES DE CHARGE

- taille mémoire utilisée temps d'unité centrale consommé par un processus
- comportement de l'utilisateur interactif devant sa console
- taux d'entrées-sorties d'un programme taux d'appels système
- espace de travail d'un processus
- trafic de télétraitement trafic réseau

#### EXEMPLES DE MESURES ET DE LEUR UTILISATION



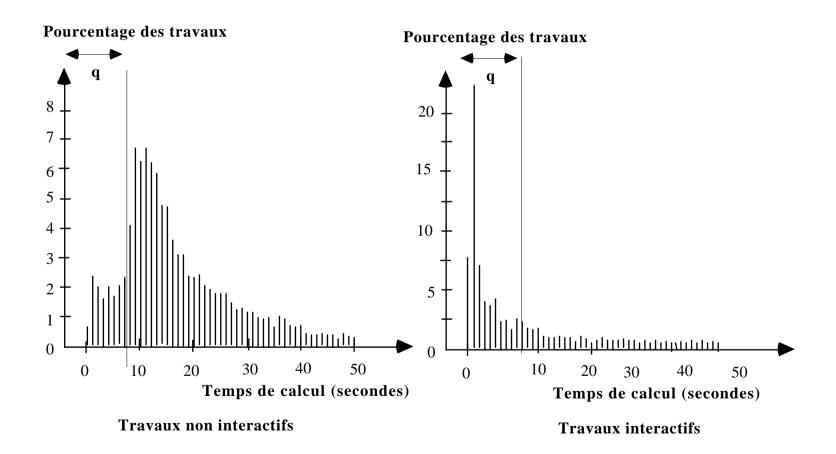
Comportement de l'utilisateur conversationnel



Distribution des temps de réflexion des utilisateurs du système CTSS (A. Scherr,1965) Temps de réflexion moyen élevé => libérer la mémoire occupée par l'utilisateur en cours de réflexion

#### EXEMPLES DE MESURES ET DE LEUR UTILISATION

Mesures des temps de calculs de travaux interactifs et de travaux par lots et choix d'un quantum (B. Arden, système MTS, 1969)



#### EXEMPLES DE MESURES ET DE LEUR UTILISATION

#### Expériences de localité pour antémémoire ("cache unité centrale")

PROGRAMMES	A	В	С	D	E
Compilateur FORTRAN	429 000	34	10	29%	90%
Assembleur	386 000	17	5	29%	93%
Éditeur de liens	391 000	27	7	26%	91%
Tri	414 000	48	9	18%	88%
Tracé de courbe	487 000	33	11	33%	83%
Intégration	424 000	11	2	18%	99%
Équations différentielles	471 000	42	2	5%	95%
Compilateur COBOL	386 000	31	10	33%	91%

A : nombre moyen de références à la mémoire pendant l'intervalle de 500 millisecondes

B: taille du programme en nombre de pages de 4 Koctets

C : nombre de pages regroupant 80% des références pendant l'intervalle de 500 millisecondes

D : pourcentage du programme sur lequel se fait 80% des références pendant l'intervalle (C/B)

E : coefficient de conservation

nombre de pages référencées dans l'intervalle I et aussi dans l'intervalle I + 1 E = ------

nombre total de pages référencées dans l'intervalle I

## Suite des références d'un processus en mémoire virtuelle (Hatfield 1972)

