



(Avril 2017)

(Avril 2017)

SOMMAIRE

SOMMAIRE	1
INTRODUCTION	7
OBJECTIFS DU CHAPITRE	
HISTORIQUE DE CICS	9
PRÉSENTATION DE CICS	10
LE MONITEUR TP CICS	11
UN PROGRAMME CICS	
ORGANISATION DE CICS	16
OBJECTIFS DU CHAPITRE	17
CICS ET SYSTEME D'EXPLOITATION	18
LES FICHIERS de CICS/TS	19
JOB D'INITIALISATION	20
.COMPOSANTS D'UNE REGION CICS	20
COMPOSANTS D'UNE REGION CICS	21
LA RÉGION CICS/TS	24
LES DOMAINES DE CICS/TS V.3.3.0	25
LES NOUVEAUX DOMAINES EN CICS/TS 1.3	26
LES NOUVEAUX DOMAINES EN CICS/TS 3.1	27
LA REGION CICS	28
OBJECTIFS DU CHAPITRE	29
MODULARITÉ DE CICS	30
DÉROULEMENT D'UNE TRANSACTION CICS	32
LA TRANSACTION CICS	33
Le KCP ou DS DOMAINE	34
LA PCT (Program Control Table)	35
LE PROGRAMME CICS	36
RÉGION CICS : tâches simultanées	37
LA RÉGION CICS	39
TCP (Terminal Control Program)	40
LA GESTION DE LA MÉMOIRE	41
LE PCP (Application Domaine)	42
PPT (Processing Program Table)	43
TACHE CICS : LE KCP	44
TRANSACTION / TACHE	45
RÉENTRANCE (MULTI-THREADING)	46

FCP (File Control Program)	47
FIN D'UNE TACHE	48
Schéma récapitulatif du démarrage d'une tâche	49
OBJECTIFS DU CHAPITRE	51
LE TERMINAL 3270	52
LE TCP (Terminal Control Program)	55
LE TERMINAL 3270 et BMS	57
Basic Mapping Support (BMS)	58
LA MAP PHYSIQUE	59
LA MAP SYMBOLIQUE	60
DÉFINITION D'UN ÉCRAN	61
DÉFINITION D'UN MAPSET DFHMSD	62
FIN D'UN MAPSET DFHMSD	70
EXEMPLE DE MAP	71
CRÉATION DE MAPS	73
MAP SYMBOLIQUE Génération	74
MAP SYMBOLIQUE Exemple	77
MODIFICATION DE l'ATTRIBUT	78
LA PROGRAMMATION	79
OBJECTIFS DU CHAPITRE	80
H.L.P.I	
LE PRÉCOMPILATEUR DFHECP1\$	
ÉTAPES POUR LA CRÉATION D'UN LOAD	83
LE BLOC EIB	
CONTENU DU BLOC EIB	86
LE BLOC EIB	
Caractéristiques d'un programme CICS	
SYNTAXE DES COMMANDES CICS	
EXEMPLE	90
LES COMMANDES HANDLE	91
LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES	92
L'OPTION RESP	95
RESTRICTIONS COBOL	97
EMISSION DE DONNÉES	100
RECEPTION DE DONNÉES	101
EXEMPLE	102
SEND MAP	103
RECEIVE MAP	106

COMMANDE HANDLE AID	108
LA GESTION DES PROGRAMMES	110
OBJECTIFS DU CHAPITRE	111
LES FONCTIONS DU KCP et PCP	112
LES NIVEAUX LOGIQUES	113
COMMANDE LINK	114
COMMANDE XCTL	115
COMMANDE RETURN	116
EXEMPLE	117
TRANSFERT DE DONNEES	118
COMMANDE ABEND	124
LE MODE CONVERSATIONNEL	125
LE MODE PSEUDO-CONVERSATIONNEL	126
VUE GLOBALE DU PROGRAMME	130
Vue détaillée de la partie 22000-bbbbb	131
RÈGLES	132
NOMS DE PARAGRAPHES	133
OPTIONS DIVERSES	134
STRUCTURE DE LA COMMAREA	136
exemple de squelette	137
Gestion de la COMMAREA	141
Changement de taille de la COMMAREA	143
Utilisation de l'option RESP	145
Utilisation des noms conditions	147
Utilisation de NOHANDLE	148
RESP2	149
asktime	151
FORMATTIME	152
START	156
RETRIEVE	158
CONDITIONS EXCEPTIONNELLES	159
LA GESTION DES FICHIERS	160
OBJECTIFS DU CHAPITRE	161
LA GESTION DES FICHIERS	162
LES COMMANDES D'E/S	163
LE READ	164
EXEMPLE	167
LE WRITE	168

169
170
171
172
174
175
176
177
178
179
180
181
182
183
184
185
186
187
189
190
192
193
194
195
196
197
198
199
200
204
205
207
208
209
210
212
219
220

LES ATTRIBUTS	226
INTRODUCTION	230
LISTE DES SIGLES	231
liste des sigles	233

INTRODUCTION

OBJECTIFS DU CHAPITRE

- Rappels
 - Historique de CICS
 - Le temps réel
 - Système DB/DC
- Présenter CICS, moniteur TP
- Exécution d'un programme à CICS

HISTORIQUE DE CICS

C.I.C.S: Customer Information Control System

- CICS a été développé dans les années 70 par IBM après IMS
- Les versions ont évolué depuis la version 1.0 en passant par la V 1.7, V2.1.2 puis CICS/TS (V 3.1.0...3.3.0, 4.1.0 puis 5.1.0 appelé :

Cics Transaction Serveur For OS/390

CICS TS 1.3 puis TS 2.2 (2002), CICS/TS 3.1 (2005) CICS/TS 3.2 (2006); CICS/TS 3.3 (2007)

- CICS existe sur différentes plates-formes:
 - CICS/OS2
 - CICS/400
 - CICS/6000
 - CICS/9000
 - CICS sur SUN, DIGITAL etc ...

PRÉSENTATION DE CICS

- CICS est un moniteur TP orienté Data Communication (DC)
- Il permet le traitement temps réel
- CICS/TS utilise:
 - Les méthodes d'accès réseau VTAM
 - Les méthodes d'accès fichier VSAM, DL1, DB2
 - Les langages COBOL, Assembleur et PL1, C et C++
 - Le Command Level comme interface de programmation

LE MONITEUR TP CICS

En temps réel:

- les données sont saisies sur un terminal
- Il y a traitement unitaire de l'information
- le traitement est immédiat
- l'utilisateur peut envoyer ou recevoir des données
- les ressources sont partagées entre utilisateurs.

Il faut donc un interface pour :

- garder la trace du terminal
- accepter une donnée dès qu'elle est validée
- faire appel au programme adéquat,
- contrôler le partage des ressources.

LE MONITEUR TP CICS

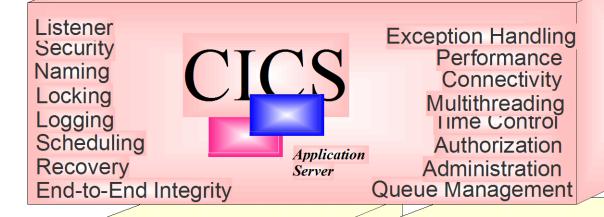
Permet de:

- recevoir une information à partir d'un terminal
- transférer cette information à un programme d'application
- gérer les demandes d'accès aux données
- transmettre au terminal la réponse du programme
- permettre le travail simultané de plusieurs terminaux avec :
 - le même programme sollicité plusieurs fois
 - des programmes différents accédant aux mêmes ou différentes ressources

LE MONITEUR TP CICS

APPLICATIONS

Business Logic



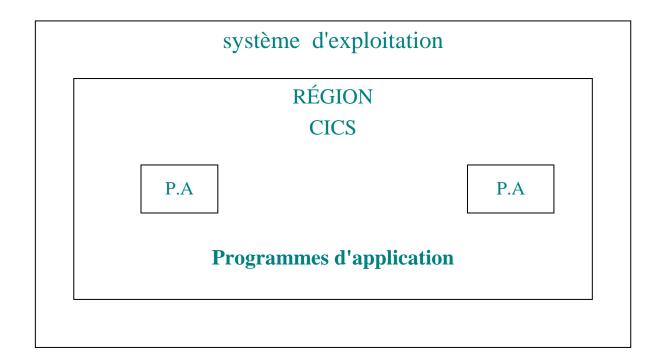
COMMUNICATIONS

DATABASE MANAGER

OPERATING SYSTEM

HARDWARE

SYSTÈME/CICS/PROGRAMME



- CICS s'exécute sous le contrôle du système d'exploitation.
- CICS sert d'interface entre les applicatifs qui s'exécutent dans sa région et le système d'exploitation
- Un programme CICS est sous programme de CICS.

UN PROGRAMME CICS

Un programme CICS n'est pas maître de son environnement.

- Les fichiers ne sont pas déclarés dans le programme.
- Toutes les demandes d'entrée sortie passent par CICS.
- Un programme d'application CICS ne pourra travailler que dans un **environnement prédéfini**.

ORGANISATION DE CICS

OBJECTIFS DU CHAPITRE

Positionnement de CICS dans un système d'exploitation Contenu d'une région CICS/TS

CICS ET SYSTEME D'EXPLOITATION

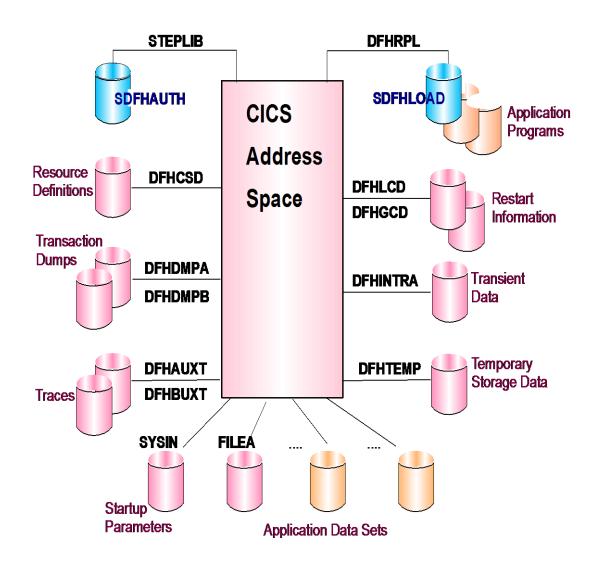
CICS s'exécute dans sa propre région (espace adresse)

Pour le système d'exploitation, CICS n'est qu'un job batch à priorité élevée.

z/OS

		VTAM	
B A T C H	D B 2	C I C S	C I C S

LES FICHIERS DE CICS/TS



JOB D'INITIALISATION

Le job d'initialisation de CICS (DFHSIP) :

- effectue l'ouverture des fichiers système
- établit la communication avec les terminaux
- charge des programmes du noyau
- etc ...

Exemple de JCL

COMPOSANTS D'UNE REGION CICS

Zoom sur une région CICS/MVS

NOYAU (CSA, CWA)

PROGRAMMES RESIDENTS

> DYNAMIC STORAGE

> > AREA

CUSHION

COMPOSANTS D'UNE REGION CICS

Le NOYAU comprend:

Les modules de gestion CICS:

- des terminaux
- des mémoires
- des tâches
- des programmes
- des fichiers

. . .

ainsi que leurs tables associées.

La CSA (Common System Area) contient l'adresse des différents modules et tables CICS.

La CWA (Common Work Area) est une extension de la CSA dont la durée de vie est la même que celle de la région CICS

COMPOSANTS D'UNE REGION CICS

La partie RESIDENT:

contient les programmes déclarés résidents (associés aux transactions fréquemment utilisées ou prioritaires),

La DSA (Dynamic Storage Area):

Mémoire disponible qu'utilise CICS pour l'allocation dynamique de zones mémoire.

Les programmes d'applications s'exécutent dans la DSA

Il existe 8 types de DSA dont la taille est paramétrée dans la System Initialization Table (SIT)

LA RÉGION CICS/TS

†	Extended LSQA/SWA		2GB
	Free MVS Storage	MVS	
	for CICS use	Getmains	
Extended	CICS trace table	défaut 16K	
l Private		défaut 1,5Mb	
	E.D.S.A		
Storage	(contient du code CICS)		
1	CICS nucleus		
Area			
	CICS Kernel stack	Segments de 8k	
\downarrow	Segments	(nbre via MXT)	
•	DFHSIP	435k	
Extended	Noyau MVS incluant les:		
Common	LPA, ESQA, CSA		
Area			
Common	Noyau MVS incluant les:		16 MB
Area	LPA, SQA, CSA		
A	LSQA, SWA	High Private Area	
	Free MVS Storage	MVS Getmains	
	for CICS use	(VSAM, DL/I)	
Total	IMS code for local DL/1		
		défaut=1,5Mb	
Private	CICS D.S.A	(700k)	
Storage			
		(inclu dans la DSA)	
Area	CICS nucleus		
	CICS Kernel Stack	5k via MXT	
	Segments		
*	CICS non nucleus	35k (MVS Load)	
	Région sytème	20k	
Common	PSA (4k)		0 Mg

LES DOMAINES DE CICS/TS V.3.3.0

APPLIC.

DOMAINE

MONITOR DOMAINE

KERNEL DOMAINE

STAT DOMAINE STORAGE DOMAINE

TIMER DOMAINE DISPATCHER DOMAINE

P DOMAINE

KERNEL LINKAGE LOCK M.
DOMAINE

MESSAGE DOMAINE LOCAL C.
DOMAINE

G.C DOMAINE D.M DOMAINE

PARAMETER DOMAINE

LES NOUVEAUX DOMAINES EN CICS/TS

USER .
DOMAINE

SECURITY MANAGER DOMAINE

PROGRAM MNAGER DOMAINE

DIRECORY MANAGER DOMAINE

TRANSACTION MANAGER DOMAINE

• 4 nouveaux domaines en CICS TS

LOG MANAGER DOMAINE ENQUEUE MANAGER DOMAINE

TEMPORARY MANAGER DOMAINE

RECOVERY MANAGER DOMAINE

LES NOUVEAUX DOMAINES EN CICS/TS

Message Domain (ME) Kernel Domain (KE) Dispatcher Domain (DS) Parameter Domain (PA)

Statistics Domain (ST)

Enterprise Java

Kernel

Linkage

Local Catalog Domain (LC)

Monitoring Domain (MN)

Scheduler Services (SH) Domain (EJ)

Web Domain (WB) Global Catalog Domain (GC)

Dump Domain (DU)

Lock Manager (LM) IIOP Domain (II)

Object Transact.

Services Dom.

Sockets Domain (SO) Domain Manager (DM)

Trace Domain (TR)

Business Appl.Manager (OT)
Request

RRMS domain (RM) Lock Manager Domain (LM)

Timer Domain (TI) Appl.Manager (BA) Streams Domain (RZ)

> Event Manager

Storage Manager Domain (SM)

Loader Domain (LD) Log Manager (LG)

JVM Domain (SJ) Manager (EM)

User Domain (US)

Application Domain (AP) Recovery Manager (RX)

Partner Mgmt Domain (PT) Enqueue Manager (NQ)

Security Manager Domain (XS)

Directory Manager Domain (DD) Program Domain (PG) ECI Over TCP/IP Domain (IE) Temp. Storage Domain (TS)

Transaction Manager Domain (XM)

LA RÉGION CICS

OBJECTIFS DU CHAPITRE

Montrer la modularité de CICS (programmes et tables)

Expliquer le rôle des différents modules CICS

Comprendre le déroulement d'une transaction CICS

Définir les notions de tâche et réentrance

Pour des raisons pédagogiques les schémas utilisés seront ceux de la région CICS/MVS et non de CICS/TS

MODULARITÉ DE CICS

Une région CICS est composée de :

- 1. Modules de gestion qui exécutent les commandes CICS communiquent entre eux communiquent avec le système
- 2. Tables systèmes qui permettent de définir l'environnement CICS sont utilisées par les modules de gestion CICS
- 3. Zones mémoire:

Allouées dynamiquement par CICS utilisées par CICS et par les programmes d'application

MODULARITÉ DE CICS

Les différents modules CICS important pour le déroulement d'une transaction sont les suivants :

TCP (TCT/TCTTE)

SCP (SM en CICS/TS)

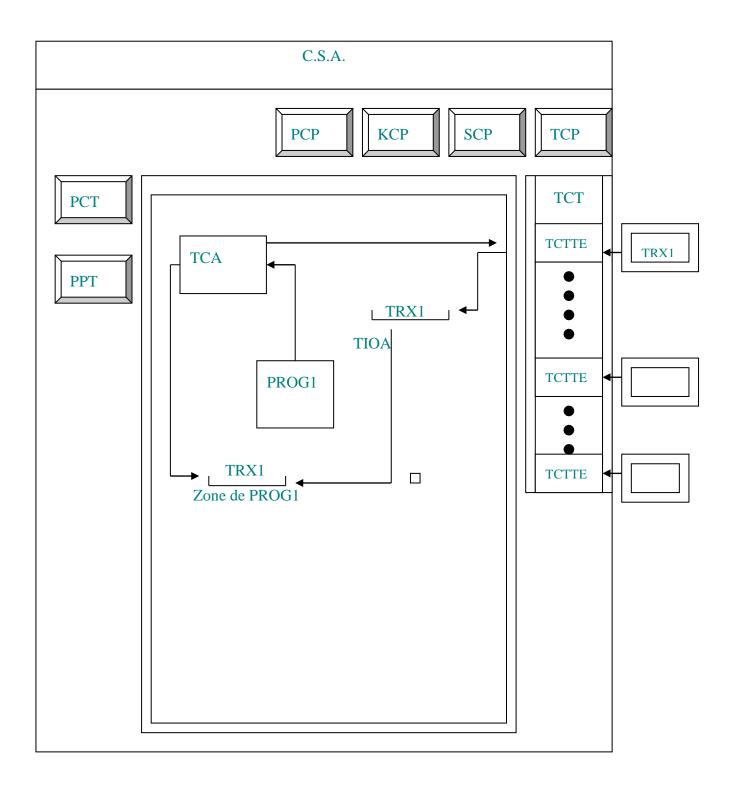
KCP (DS en CICS/TS) PCT/TXD

PCP (AP en CICS/TS) PPT/**PDT**

FCP/FCT

Cf. fin de chapitre pour plus de détails

DÉROULEMENT D'UNE TRANSACTION CICS



LA TRANSACTION CICS

Une transaction CICS est:

identifiée par un code transaction de 4 caractères défini dans la PCT

un programme exécutée sous le contrôle de CICS pouvant lui même faire appel à d'autres programmes

LE KCP OU DS DOMAINE

Le KCP (tasK Control Program)

contrôle le code transaction, crée la tâche (TCA) associée à la transaction, relie la tâche au terminal émetteur.

La tâche CICS est l'unité interne de traitement d'une transaction; c'est l'ensemble des éléments capables de réaliser pour le compte d'un terminal l'exécution d'une transaction.

Une tâche est matérialisée par un bloc de contrôle qui lui est propre : la TCA (Task Control Area), elle a un numéro unique.

La TCA peut avoir une extention (La TWA)

LA PCT (PROGRAM CONTROL TABLE)

La PCT contient:

les codes transaction

le nom du premier programme associé pour chaque code transaction.

LE PROGRAMME CICS

Un programme CICS est:

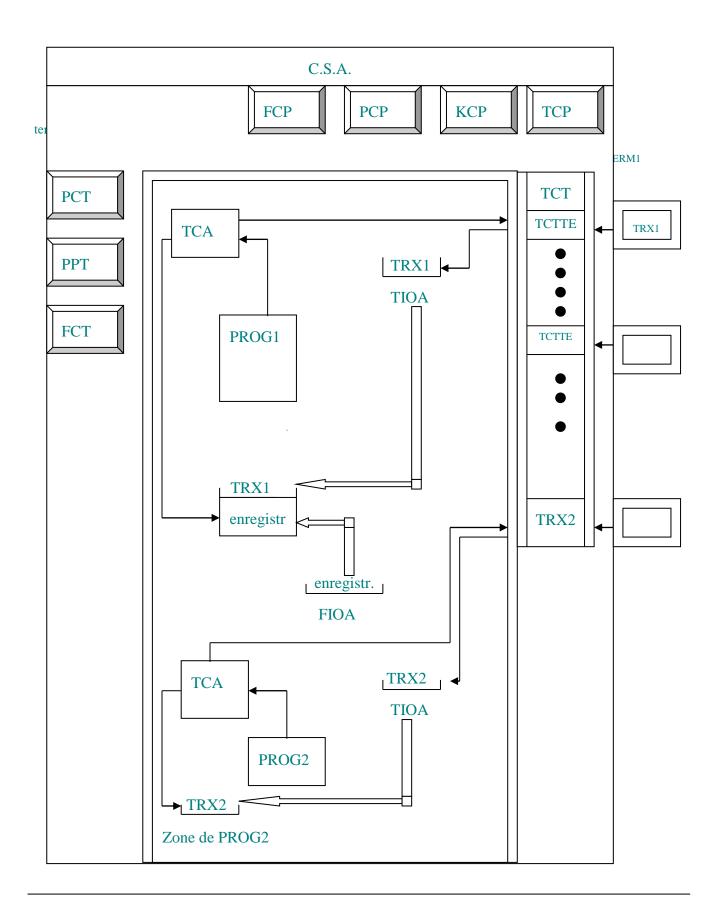
un sous programme du système CICS,

partagé éventuellement entre plusieurs tâches,

obligé de passer par CICS pour toutes les communications avec leur environnement,

un poste de la table PPT.

RÉGION CICS: TACHES SIMULTANEES



RÉGION CICS: TACHES SIMULTANEES

La tâche associée à la transaction TRX1 pour le terminal TERM1 est en attente sur une ressource, une autre tâche peut démarrer.

Un opérateur saisit le code transaction TRX2.

Le TCP effectue le POLLING

Le code transaction est récupéré dans la TIOA.

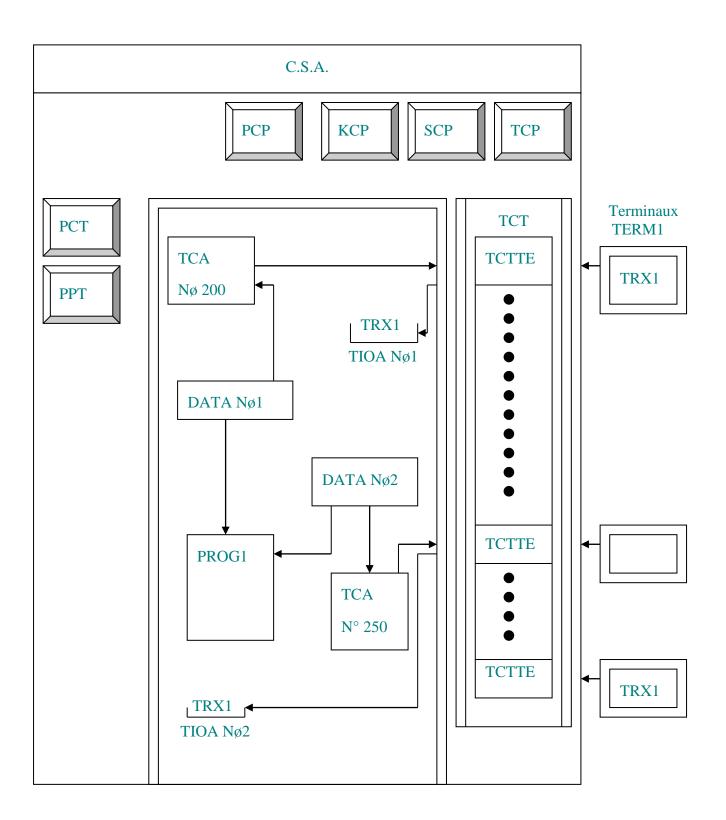
Sa définition est vérifié par le KCP dans la PCT.

Une TCA est créée (tâche).

Le PCP charge le programme PROG2.

Le PROG2 commence à s'exécuter.

LA RÉGION CICS



TCP (TERMINAL CONTROL PROGRAM)

Le gestionnaire des terminaux TCP :

- gère les lignes et les terminaux,
- contrôle les communications avec les terminaux à l'aide de la TCT (polling, addressing),
- crée en mémoire une zone réceptrice TIOA, relie la TCTTE émettrice à la TIOA.

Terminaux CICS TCT

Un terminal peut dialoguer avec CICS s'il est défini dans la table TCT (Terminal Control Table).

La TCT, pour chaque terminal CICS, comporte un poste appelé TCTTE, grâce auquel elle :

- le référence par un nom,
- en décrit les caractéristiques,
- indique son état actuel (mise sous tension),
- précise si une transaction est en cours.

LA GESTION DE LA MÉMOIRE

A l'aide de son module SCP (Storage Control Program) Storage Manager

CICS gère dynamiquement la mémoire:

par acquisition au moment voulu,

par libération dès que possible des zones

LE PCP (APPLICATION DOMAINE)

PCP: Program Control Program

- localise le programme applicatif
- le charge si nécessaire
- incrémente le compteur de la PPT
- passe le contrôle au programme.

Le programme d'application :

- traite le message (MAP) envoyé par le terminal
- demande à CICS de le transférer dans une zone de travail définie par le programme en WSS.

PPT (PROCESSING PROGRAM TABLE)

La PPT contient:

- le nom des programmes,
- leur emplacement en mémoire,
- leur emplacement sur disque,
- le langage,
- les compteurs d'utilisation.

TACHE CICS: LE KCP

Dispatcher Domain

Lorsqu'un programme est en attente :

- le KCP reprend le contrôle,
- cherche un autre traitement à exécuter;
- le TCP est prêt à interroger les terminaux.

TRANSACTION / TACHE

Une transaction CICS est une unité logique de traitement identifiée par :

le code transaction

le premier programme à exécuter.

Plusieurs terminaux peuvent solliciter la même transaction. CICS identifie le lien entre une transaction et un terminal en créant une **tâche**.

Une tâche correspond à l'ensemble des ressources allouées à un terminal pour le traitement d'une transaction.

CICS contrôle le travail simultané de plusieurs terminaux, donc de <u>plusieurs tâches</u>.

On appelle cela le <u>multi tasking</u> de CICS.

RÉENTRANCE (MULTI-THREADING)

Plusieurs tâches peuvent demander à exécuter le même programme.

Une seule copie du programme est chargée en mémoire.

Les zones de travail sont dupliquées pour chaque tâche.

Une tâche s'interrompt sur chaque ordre CICS pour "passer la main" à CICS qui choisit une autre tâche à exécuter.

FCP (FILE CONTROL PROGRAM)

Le FCP:

gère l'accès aux fichiers.

place l'enregistrement du fichier dans une zone de travail du programme (à la demande du programme d'application).

Un fichier CICS est défini dans la FCT

La FCT: File Control Table

On y défini:

- le DDname et DSname du fichier VSAM
- la méthode d'accès,
- la taille des buffers (VSAM),
- les caractéristiques du fichier
- les autorisations d'accés au fichier

FIN D'UNE TACHE

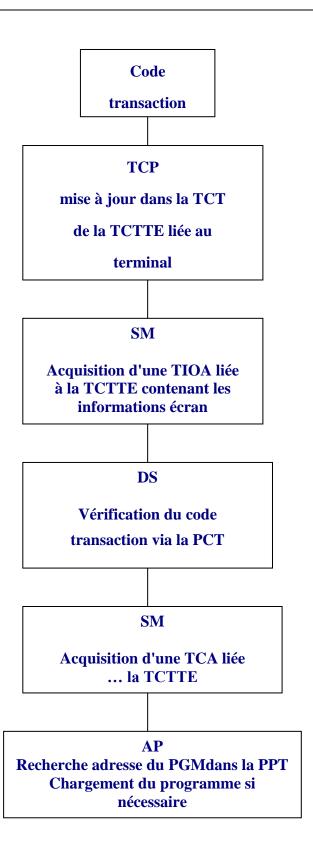
Les zones mémoires allouées sont libérées à l'exception de la TIOA

La réponse destinée au terminal est conservée dans la TIOA jusqu'à réception.

La TIOA est alors libérée.

La TCA qui relie l'ensemble des ressources pour une transaction et un terminal est libérée.

SCHEMA RECAPITULATIF DU DEMARRAGE D'UNE TACHE



BASIC MAPPING SUPPORT (B.M.S)

OBJECTIFS DU CHAPITRE

- Présenter le terminal 3270
- Préciser le rôle de BMS (Basic Mapping Support)
- Codification de la définition d'une Map : définition de mapset, de map, de champs
- Commandes permettant l'envoi et la réception de MAP

LE TERMINAL 3270

Le clavier est composé de 3 types de touches :

- Saisie
- Contrôle d'entrée
- Permettant de transmettre les données :
 - ENTER transmet son code et les données modifiées
 - PF1 à PF24 transmettent leur code et les données modifiées
 - PA1 et PA2 ne transmettent que leur code
 - CLEAR qui transmet son code et efface l'écran

LE TERMINAL 3270

Une zone, ou champs, d'écran est toujours composée de deux éléments :

- un octet dit attribut
- la zone elle même

LE TERMINAL 3270

Contenu de l'octet attribut :

Signification des bits

X	X	u/p	A/N		Affich	res	MDT	_
0	1	2	3	4	5	6	7	

Bits	signification		
0	système		
1	· ·		
1	système, toujours à 1		
2	"00"non protégé alphanum.		
3	"01"non protégé numérique		
	"10"protégé		
	"11"protégé autoskip		
4	"00" affichage normal non détectable		
5	"01" affichage normal détect.		
	"10"double brillance		
	"11"non affichable (dark)		
6	Toujours à 0		
7	Réputé modifié ou non :		
	MDT on si 1 MDT off si 0		

LE TCP (TERMINAL CONTROL PROGRAM)

Rappels:

- Il assure la gestion des lignes et des terminaux (utilisation de la TCT).
- Il pourvoit au transfert de données entre un programme applicatif et un terminal via la TIOA (Terminal Input Output Area).

La TIOA peut être utilisée en

- mode LOCATE emploi direct du contenu de la TIOA au moyen d'un pointeur du programme
- mode MOVE transfert du contenu de la TIOA dans une zone de travail propre au programme

LE TCP (TERMINAL CONTROL PROGRAM)

- Peut gérer deux types de message :
 - sans format (hors BMS) : l'utilisateur peut saisir les données n'importe où sur l'écran
 - avec format (avec BMS) : l'utilisateur saisit les données dans des champs prédéfinis
- Des commandes associées à chaque type existent, nous nous intéresserons principalement aux commandes liées à BMS.

LE TERMINAL 3270 ET BMS

Rôle de BMS lors de l'émission d'un message

T.C.P

B.M.S

Rôle de BMS lors de la réception d'un message

T.C.P

B.M.S

BASIC MAPPING SUPPORT (BMS)

BMS, interface entre le TCP et le programme, rend le programme indépendant :

- des caractéristiques des terminaux
- du dessin d'écran.
- Un MAPSET est composé de une ou plusieurs MAPS
- Une MAP est composée d'un ensemble de champs
 - C'est l'unité d'échange entre un programme et un terminal.
- le champ est la donnée élémentaire d'un écran

Un mapset est la fusion d'une map physique et d'une map logique

LA MAP PHYSIQUE

- Est défini dans la PPT.
- Sert à BMS afin de formater les données en entrée et en sortie
- Est assemblée et link editée, contient des informations sur chaque champ
- Appartient à un mapset qui
 - Se trouve dans une bibliothèque des load modules
 - Est chargé par BMS au moment de l'exécution

A toute map physique est associée une map symbolique.

LA MAP SYMBOLIQUE

- Contient la description logique des champs et zones associées
- doit être ajoutée dans le source du programme (COPY)
- Les données sont traitées à l'intérieur de champs séparés.
- Chaque donnée est précédée de trois caractères pour les écrans monochromes.

Exemple: Un champ CHP1 d'une map STAG sera subdivisé par BMS de la manière suivante :

* Map symbolique en entrée

```
01 STAGI.
   05 CHP1L
                 (longueur de la zone)
   05 CHP1F
                 (flag de saisie)
   05 CHP1I
                 (zone de saisie)
```

05 CHP1L

01 STAGO REDEFINES STAGI.

```
(longueur de la zone)
05 CHP1A
              (octet attribut)
05 CHP1O
              (zone à afficher)
```

^{*} Map symbolique en sortie

DÉFINITION D'UN ÉCRAN

La définition s'effectue à l'aide de macro instructions assembleur :

- DFHMSD caractéristiques d'un MAPSET
- DFHMDI caractéristiques d'une MAP
- DFHMDF caractéristiques d'un CHAMP

les mêmes macro instructions servent à créer les maps <u>symboliques</u> et <u>physiques</u> (à un paramètre près ...)

Format général d'une macro instruction :

Colonne: 1 10 16 72

LabelX MacroX paramètre1,paramètre2,....,*
paramètres...

DÉFINITION D'UN MAPSET DFHMSD

```
LABEL DFHMSD TYPE={DSECT/MAP/FINAL}

[,MODE={IN/OUT/INOUT}]

[,LANG={ASM/COBOL/PLI}]

[,CTRL={FREEKB,FRSET}]

[,STORAGE=AUTO]

[,TIOAPFX=(NO/YES)]

[,TERM=type]

[,EXTTAT=YES]
```

DÉFINITION D'UN MAPSET DFHMSD

- LABEL: nom du mapset.
- TYPE: fonction de la macro.
 - TYPE=DSECT crée une map symbolique.
 - TYPE=MAP produit une map physique.
 - TYPE=FINAL détermine la fin du mapset.
- MODE : utilisation du mapset
 - IN pour des messages en entrée
 - OUT pour des messages en sortie
 - INOUT pour des messages d'entrée/sortie

DÉFINITION D'UN MAPSET DFHMSD

- LANG : langage dans lequel sera générée la map symbolique
- CTRL : paramètre associé à un mapset défini OUT ou INOUT
 - FREEKB déverrouillage du clavier une fois la map affichée
 - FRSET restauration des attributs des champs comme non modifiés
- STORAGE = AUTO zones mémoire séparées pour les maps symboliques si plusieurs maps par mapset
- TIOAPFX = YES
 permet de transmettre au programme le préfixe de la TIOA (12 octets)
- TERM: type de terminal avec lequel on veut travailler (par défaut 3270)

DÉFINITION D'UNE MAP DFHMDI

```
[LABEL] DFHMDI
[COLUMN=numéro]
[,LINE=numéro]
[,SIZE=(ligne,colonne)]
[,CTRL=(FREEKB,FRSET)]
MAPATTS=(COLOR,HILIGHT),
DSATTS=(COLOR,HILIGHT), CURSLOC=YES
```

DÉFINITION D'UNE MAP DFHMDI

- LABEL: nom de la MAP
- COLUMN et LINE : coordonnées du point origine de la map
- SIZE : taille de la map en nombre de lignes et colonnes
- Les paramètres identiques à ceux de la macro instruction DFHMSD ont la même signification; s'ils sont codés, ils priment, pour cette map sur ceux de la macro DFHMSD.

DÉFINITION D'UN CHAMP DFHMDF

```
[LABEL] DFHMDF
[POS=(ligne,colonne)]
[,ATTRB=
([{ASKIP PROT UNPROT[,NUM]}],
{BRT NORM DRK}][,FSET][,IC])]
[,INITIAL='constante']
[,LENGTH=longueur]
[,PICIN='picture']
[,PICOUT='picture']
[,JUSTIFY=([{LEFT RIGTH}]
[,{BLANK ZERO}])]
[,OCCURS=n]
[,GRPNAME=nom]
[,COLOR=nom]
```

DÉFINITION D'UN CHAMP DFHMDF

- LABEL : nom du champ, si on veut pouvoir le référencer par programme
- POS : position de l'attribut du champ.
- ATTRB : caractéristiques de la zone
 - ASKIP : zone protégée et saut du curseur automatique
 - PROT : zone protégée
 - UNPROT : zone non protégée
 - NUM : zone numérique
 - BRT : affichage en double brillance
 - NORM : affichage en brillance normale
 - DRK : pas d'affichage
 - FSET : champ toujours considéré comme modifié (MDT ON)
 - IC: positionnement initial du curseur

DÉFINITION D'UN CHAMP DFHMDF

- INITIAL : valeur initiale du champ en sortie
- LENGTH: longueur du champ en octets (1 à 256), attribut exclu
- PICOUT : pour mapset OUT ou INOUT, définition du format d'affichage à l'écran (masque d'édition)
- JUSTIFY:
 - LEFT : donnée en entrée cadrée à gauche
 - RIGHT : donnée en entrée cadrée à droite
 - BLANK : padding à blanc
 - ZERO: padding à zéro
 - OCCURS : Le champ est duppliquée n fois.

EXEMPLES:

- Z1 XXX XXX XXX XXX XXX XXX Z1 DFHMDF LENGTH=3,OCCURS=6
- **Z2** 20032006

```
JJ DFHMDF POS=(l,c),LENGTH=2,GRPNAME=DATE,ATTRB=NUM
```

MM DFHMDF POS=(l,c),LENGTH=2,GRPNAME=DATE

SS DFHMDF POS=(l,c),LENGTH=2,GRPNAME=DATE

AA DFHMDF POS=(l,c),LENGTH=2,GRPNAME=DATE

FIN D'UN MAPSET DFHMSD

[LABEL] DFHMSD TYPE=FINAL

Obligatoirement la dernière macro instruction à fournir pour un mapset

EXEMPLE DE MAP

1 2	INTERROGATION DU FICHIER STAGIAIRE					
3 4 5 6 7	NOM : nom du stagiaire à saisir					
8 9 10 11 12 13 14 15	NUMERO: xxxxx no de compte à saisir					
13 16 17 18 19 20 21 22 23 24	SOLDE: xxxx,xx (alimenté par le programme lorsque le nom et le N° de compte sont valides)					
	MESSAGE: ENTER: VALIDATION PF3: RETOUR MENU PF1: HELP PF12: FIN DE TRANSACTION/					

EXEMPLE DE MAP

1	9	16	72
MAPSET	DFHMSD	TYPE=MAP,MODE=INOUT,LANG=COBOL,	*
		CTRL=(FREEKB,FRSET),STORAGE=AUTO,TIOPFX=YES	
*			
MAP	DFHMDI	SIZE=(24,80),CTRL=(FREEKB,FRSET),MAPATTS=(COLOR,HILIGHT),	*
		DSATTS=(COLOR,HILIGHT), CURSLOC=YES	
	DFHMDF	POS=(1,17),ATTRB=ASKIP,LENGTH=34,	*
		INITIAL='INTERROGATION DU FICHIER STAGIAIRES'	
*			
	DFHMDF	POS=(4,1),ATTRB=ASKIP,LENGTH=08, INITIAL='NOM:'	
NOM	DFHMDF	POS=(4,10),ATTRB=(UNPROT,IC),LENGTH=20, HILIGHT=UNDERLINE	
*			
	DFHMDF	POS=(4,31),ATTRB=ASKIP,LENGTH=1	
	DFHMDF	POS=(11,1),ATTRB=ASKIP,LENGTH=08, INITIAL='NUMERO : '	
NUMBER	NUMBER	POS=(11,10),ATTRB=(UNPROT,NUM),LENGTH=05	
	DFHMDF	POS=(11,16),ATTRB=ASKIP,LENGTH=1	
	DFHMDF	POS=(17,1),ATTRB=ASKIP,LENGTH=08, INITIAL='SOLDE :'	
SOLDE	DFHMDF	POS=(17,10),ATTRB=ASKIP,LENGTH=07,PICOUT='ZZZ9,99'	
	DFHMDF	POS=(23,1), ATTRB=ASKIP,LENGTH=09, INITIAL='MESSAGE:'	
MESSAGE	DFHMDF	POS=(24,01),ATTRB=(ASKIP,BRT),LENGTH=79,COLOR=YELLOW	
	DFHMSD	TYPE=FINAL	
	END		

CRÉATION DE MAPS

- Après son codage, la map doit être soumise à un utilitaire pour que soient créées une map physique et une map symbolique.
- On spécifiera

TYPE = **MAP** pour la map physique

TYPE = **DSECT** pour la map symbolique

TYPE = **&SYSPARM** si l'utilitaire est prévu pour traiter un même source pour l'un et l'autre type

MAP SYMBOLIQUE GENERATION

- Chaque macro DFHMDI d'un mapset donne lieu à la création d'une map symbolique.
- Les maps symboliques doivent être insérées par COPY dans le programme d'application
 - en WORKING STORAGE SECTION si mode MOVE utilisé
 - en LINKAGE SECTION si mode LOCATE utilisé

MAP SYMBOLIQUE (GENERATION)

Chaque macro DFHMDI implique la génération des niveaux 01 suivants :

- 01 CHPI si mapset en MODE=IN
- 01 CHPO si mapset en MODE=OUT
- 01 CHPI et 01 CHPO si mapset en MODE=INOUT

(CHP étant le label de la macro instruction DFHMDI)

La zone CHPI va contenir toutes les informations de la map en entrée.

La zone CHPO va contenir toutes les informations de la map en sortie.

MAP SYMBOLIQUE GENERATION

Pour chaque macro DFHMDF ayant un <u>nom associé</u>, CHAMP par ex., on aura

- si le champ est en entrée
 - CHAMPL : longueur **réelle** saisie pour le champ
 - CHAMPF : flag de saisie
 - CHAMPI : contenu en entrée (n octets, n = valeur du **paramètre LENGTH** de la macro)
- si le champ est en sortie
 - FILLER: non utilisé
 - CHAMPA: attribut
 - CHAMPO : contenu en sortie
 (n octets, n = valeur du paramètre LENGTH de la macro)

MAP SYMBOLIQUE EXEMPLE

COPY MAP1.

```
01 MAP1I. ←
               PIC X(12). préfixe TIOA
   05 FILLER
   05 NOML
               PIC S9(04) COMP.
               PIC X.
   05 NOMF
               PIC X(20).
   05 NOMI
                      \overline{PIC SQ(04) COMP}.
   05 NUMEROL
                      PIC X.
   05 NUMEROF
   05 NUMEROIPIC X(05).
   05 SOLDEL PIC S9(04) COMP.
   05 SOLDEF PIC X.
   05 SOLDEI
               PIC X(07).
   05 MESSAGEL
                      PIC S9(04) COMP.
                      PIC X.
   05 MESSAGEF
   05 MESSAGEI
                      PIC X(79).
01 MAP10 REDEFINES MAP1L
   05 FILLER PIC X(12).préfixe TIOA
   05 FILLER
               PIC XX.
   05 NOMA
               PIC X.
   05 NOMO PIC X(20).
   05 FILLER
               PIC XX.
   05 NUMEROA
                      PIC X.
   05 NUMEROO
                      PIC X(05).
   05 FILLER
               PIC XX.
   05 SOLDEA PIC X.
   05 SOLDEO PIC ZZZ9,99.
   05 FILLER
               PIC XX.
   05 MESSAGEA
                      PIC X.
   05 MESSAGEO
                      PIC X(79).
```

MODIFICATION DE L'ATTRIBUT

Liste de ses valeurs potentielles mise à notre disposition par COPY **DFHBMSCA** (**Cf en annexe**)

Nom symbolique	Attribut	
DFHBMASB	askip,double brillance	
DFHBMASF	askip, MDT on	
DFHBMASK	askip	
DFHBMBRY	double brillance	
DFHBMDAR	zone invisible	
DFHBMFSE	MDT on	
DFHBMPRF	protégé, MDT on	
DFHBMPRO	protégé	
DFHBMUNN	non protégé, numérique	
DFHBMUNP	non protégé	
DFHBMEOF	effacement du champ	
etc		

Exemple d'utilisation:

- MOVE DFHBMBRY TO champA

 Permet de rendre le NOM brillant!
- IF cham**F** = DFHBMEOF

 pour tester si l'utilisateur a effacé le champ qu'il avait saisi

LA PROGRAMMATION

OBJECTIFS DU CHAPITRE

- Développer un programme CICS,
- Description du contenu du bloc EIB
- Gestion des conditions exeptionnelles
- Comprendre le mode pseudo coversationnel
- Exemple de programme CICS

HLPI : High Level Programming Interface Syntaxe d'une commande CICS

EXEC CICS	
END-EXEC.	

Les commandes CICS:

• Permettent de faire des requêtes à CICS,

LE PRÉCOMPILATEUR DFHECP1\$

Le traducteur de commandes transforme les "EXEC END-EXEC" en instructions COBOL.

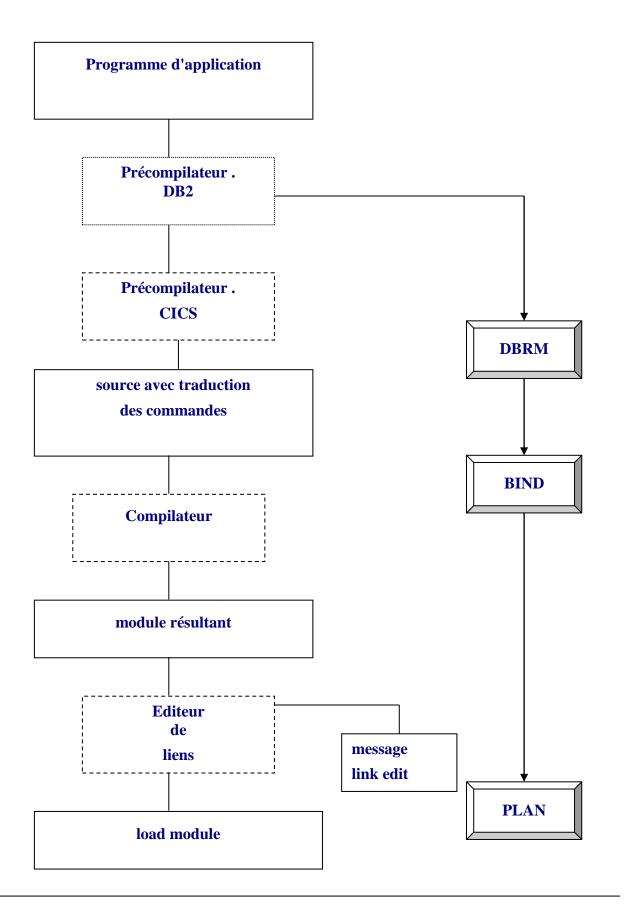
Chaque EXEC est remplacé dans le source par

- 1. un CALL à une routine de l'interface un ou plusieurs MOVE
- 2. HLPI.

Le source est aussi complété par :

- l'ajout du bloc EIB en tête de Linkage Section,
- la déclaration des paramètres (bloc DFHEIVAR) utilisés par les CALL à l'interface HLPI.

ÉTAPES POUR LA CRÉATION D'UN LOAD



LE BLOC EIB

EIB: Execute Interface Block

- Le bloc EIB créé au début de la tâche est adressé automatiquement par CICS
- CICS rafraîchit automatiquement le bloc EIB qui contient des informations exploitable par le programme d'application

CONTENU DU BLOC EIB

déplacement	champs	longueur
0	EIBTIME	4
4	EIBDATE	4
8	EIBTRNID	4
12	EIBTASKN	4
16	EIBTRMID	4
20	EIBRSVD1	2
22	EIBCPOSN	2
24	EIBCALEN	2
26	EIBAID	1
27	EIBFN	2
29	EIBRCODE	6
35	EIBDS	8
43	EIBREQID	8
51	EIBRSRCE	8
59	EIBSYNC	1
60	EIBFREE	1
61	EIBRECV	1
Etc		
•••	EIBRESP	4
•••	EIBRESP2	4

LE BLOC EIB

Principaux champs utilisés

EIBAID : contient la touche de fonction sollicitée lors de la

dernière intervention (PIC X)

EIBCALEN : contient la longueur de la zone de communication passée

par le programme appelant (PIC S9(4) COMP)

EIBRCODE : contient le code retour CICS après chaque exécution

d'une commande (PIC X(6))

EIBCPOSN : contient la position du curseur à l'écran lors de la

dernière saisie (PIC S9(4) COMP)

EIBDATE : contient la date à laquelle la tâche a été activée

(PIC S9(7) COMP 3)

EIBTIME : contient l'heure à laquelle la tâche a été activée

(PIC S9(7) COMP 3)

EIBDS : contient le nom logique du dernier fichier manipulé

par le programme (PIC X(8))

EIBTRMID : contient le nom logique du terminal associé à la tâche

(PICX(4))

EIBTRNID : contient le nom du code transaction associé à la tâche

(PIC X(4))

EIBRESP : contient le code retour CICS après chaque exécution

d'une commande (PIC S9(8) COMP) et permet une

programmation structurée.

Remarque: Tous les champs du bloc EIB ont par défaut la valeur zéro

CARACTERISTIQUES D'UN PROGRAMME CICS

Un programme CICS Command Level est

- écrit en assembleur, COBOL, PL1 ou C, C++
- réentrant CICS.

Pour cela CICS

- Duplique dynamiquement la DATA DIVISION en autant d'exemplaires qu'il y a de tâches afin d'en assurer la réentrance.
- Partage le code du programme entre les tâches.

SYNTAXE DES COMMANDES CICS

Le format des commandes CICS, en COBOL, est le suivant :

```
{EXECUTE/EXEC} CICS
fonction
[option]
[option [(argument)]
[...] ... ]
END-EXEC.
```

- La "fonction" indique l'opération adressée à l'un des modules de CICS (exemple SEND).
- Les options permettent de préciser la demande.
- Certaines options peuvent avoir des paramètres.

EXEMPLE

WORKING-STORAGE SECTION.

01 ZONE-DE-TRAVAIL.

05 FICHIER PIC X(08) VALUE 'STAGIAIR'. 05 LONG PIC S9(04) COMP VALUE 200.

05 NUM-STAG PIC X(04) VALUE '1200'. 05 LONG-CLE PIC 9(04) COMP VALUE 5.

01 ENREG-STAG PIC X(200).

PROCEDURE DIVISION.

EXEC CICS READ

FILE (FICHIER) OU FILE ('STAGIAIR')

INTO (ENREG STAG) LENGTH (LONG)

RIDFLD (NUM STAG)

KEYLENGTH (LONG CLE) OU KEYLENGTH (4)

END-EXEC

Type des arguments utilisés :

FILE : name
INTO : data area
LENGTH : data area

RIDFLD : data area

KEYLENGTH: data value

LES COMMANDES HANDLE

Permettent de gérer

- Les conditions exceptionnelles
- Les touches de fonction
- Les ABENDs

Elles ne sont actives que pour le programme dans lequel elles ont été codés à L'exception de HANDLE ABEND

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

Une condition exceptionnelle est une situation particulière susceptible d'apparaître pendant l'exécution d'une commande CICS.

Exemple: Ecriture d'un enregistrement existant

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

La commande HANDLE CONDITION permet de prévoir un traitement adapté aux exceptions pouvant survenir lors de l'exécution d'un programme.

Syntaxe:

```
EXEC CICS HANDLE CONDITION
condition1 (label1)
condition2 (label2)
condition3
condition4 (label4)
: :
ERROR (labelx)
END-EXEC.
```

- au maximum 12 conditions dans une même HANDLE
- label étiquette de débranchement(GO TO)
- condition mot clé identifiant une condition exceptionnelle
- ERROR n'importe quel autre cas d'anomalie que ceux explicitement spécifiés dans l'instruction

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

Remarque :L'option NOHANDLE au sein d'une commande entraîne <u>toujours</u> la continuation en séquence du programme, ce qui veut dire qu'il faudra la gérer

Une condition de la commande HANDLE prend le pas sur la précédente et n'est valide que dans le programme où elle se trouve.

 Si survient une condition exceptionnelle dont l'interception n'est pas prévue par un HANDLE CONDITION, on aura exécution de l'action par défaut de CICS, un ABEND le plus souvent.

L'OPTION RESP

Afin de palier à l'inconvénient de la HANDLE CONDITION(débranchement par GO TO) IBM a mis en place l'option RESP qui devra faire partie de la commande CICS.

Lorsqu'elle est utilisée, elle a priorité sur la HANDLE CONDITION.

La gestion des erreurs devra être géré en séquence dans le programme.

EXEMPLE:

```
WORKING-STORAGE SECTION.
77 C-R
               PIC S9(8) COMP.
01 ENGT
               PIC X(200).
PROCEDURE DIVISION.
        EXEC CICS READ FILE('STAGIAIR') INTO (ENGT)
                       ......
                      RESP (C-R)
        END-EXEC.
        IF C-R = DFHRESP(NOTFND) PERFORM ENREG-NON-TROUVE
         ELSE
               IF C-R = DFHRESP(LENGERR) PERFORM ERREUR-LONG
               IF C-R NOT = DFHRESP(NORMAL) PERFORM AUTRE-ERR
                      END-IF
               END-IF
        END-IF
    EVALUATE C-R
        WHEN DFHRESP(NOTFND) PERFORM ENREG-NON-TROUVE
        WHEN DFHRESP(LENGERR) PERFORM ERREUR-LONG
```

END-EVALUATE

RESTRICTIONS COBOL

Un programme CICS COBOL

- a une ENVIRONMENT DIVISION vide,
- a une DATA DIVISION sans FILE SECTION.

Les instructions d'entrée sortie (OPEN, CLOSE, READ, WRITE) sont <u>interdites</u>.

Les traitements suivants sont impossibles:

- SEGMENTATION,
- SORT,
- TRACE,
- REPORT WRITER

^{*}Il est possible de faire des Display dans un programme CICS. Ils pourront être visualisés dans le job CICS (dans CEEMSG)

RESTRICTIONS COBOL

Les clauses ou les instructions suivantes sont interdites :

- EXHIBIT,
- OCCURS DEPENDING ON en WSS mais est possible en LINKAGE SECTION,
- SIGN IS SEPARATE,

RESTRICTIONS COBOL

Les options suivantes du compilateur COBOL/VS ne peuvent être utilisées :

- COUNT,
- DYNAM,
- ENDJOB,
- FLOW,
- STATE,
- SYMDUMP,
- SYST,
- TEST

EMISSION DE DONNÉES

EXEC CICS SEND
FROM (data area)
LENGTH (data value)
[ERASE]
END-EXEC

Commande qui permet d'envoyer des données à un terminal

FROM

Data area : variable définie en working storage section contenant le message à envoyer

LENGTH:

Data value : zone contenant la longueur du message à transmettre

ERASE:

Option permettant d'effacer l'écran avant affichage

RECEPTION DE DONNÉES

EXEC CICS RECEIVE
INTO (data area)
LENGTH (data value)
END-EXEC

Commande qui permet de lire des données à partir d'un terminal

INTO:

Data area : variable définie en working storage.

LENGTH

Data value : zone contenant la longueur du message à transmettre

EXEMPLE

SEND MAP

```
EXEC CICS
SEND MAP (name)
[FROM (data area)]
[LENGTH (data value)]
[DATAONLY MAPONLY]
[MAPSET (name)]
[CURSOR [(data value)]
[ALARM] [ERASE]
[ERASEAUP]
[FREEKB] [FRSET]
END-EXEC
```

Cette commande permet l'affichage d'une map

SEND MAP

- MAP : Nom de la MAP
- FROM : Nom de la zone contenant les données à envoyer
- LENGTH: Longueur de cette zone (utile si on ne veut pas transmettre tous les champs de la map)
- DATAONLY : Seules les données variables sont envoyées
- MAPONLY : Affichage du cadre constant, sans les données variables (par exemple pour un premier affichage du fond d'écran)
- MAPSET : Nom du mapset

Si nom de la zone émettrice = nom de map suffixé par O inutile de préciser FROM (...

Si nom du mapset = nom de la map inutile de préciser MAPSET.

SEND MAP

Options permettant de remplacer les paramètres équivalents spécifiés par les macros BMS :

• CURSOR : Indication de la position du curseur après l'affichage de la map.

Si aucune valeur n'est indiquée, alors le curseur sera placé sur le champ ayant sa longueur égale à 1.

- ALARM :Signal sonore
- ERASE : effacement de l'écran et positionnement du curseur
- ERASEAUP : effacement du contenu des champs non protégés
- FREEKB : Libération du clavier
- FRSET: Restauration des bits MDT à OFF

RECEIVE MAP

Pour la réception de données formatées par BMS :

```
EXEC CICS
RECEIVE MAP (name)
[SET(pointer ref) INTO(data area)]
[MAPSET (name)]
[ASIS]
END-EXEC
```

Cette commande permet de récupérer des données en provenance d'un terminal dans une map symbolique.

RECEIVE MAP

- MAP nom de la map dans le mapset
- SET adresse des données à recevoir (mode LOCATE)
- INTO zone où doit être transféré le contenu de la map symbolique (mode MOVE)
- MAPSET nom du mapset dans la PPT

Si nom de la zone réceptrice = nom de map suffixé par I inutile de préciser INTO (...

Si nom du mapset = nom de la map inutile de préciser MAPSET.

COMMANDE HANDLE AID

```
EXEC CICS

HANDLE AID

[touche1 [(Paragraphe1)]

[touche2 [(Paragraphe2)]

......

[touche12[(Paragraphe12)]]

END-EXEC
```

Permet un débranchement(GO TO) au label selon la touche saisie par l'utilisateur (à coder avant un RECEIVE)

- PA1, PA2, PA3
- PF1 à PF24
- CLEAR, ENTER
- ANYKEY : toutes les touches non spécifiées sauf ENTER et CLEAR

COMMANDE HANDLE AID

Exemple

```
PROCEDURE DIVISION.
EXEC CICS HANDLE AID
         PF1 (PAR1)
         PF2 (PAR2)
         PF3 (FIN)
         ANYKEY (INVALIDE)
END EXEC.
EXEC CICS RECEIVE ... INTO ...
END EXEC.
PAR1.
PAR2.
INVALIDE.
FIN.
Condition exceptionnelle MAPFAIL
```

Se réalise lorsque aucune donnée n'a été récupérée

lors d'un RECEIVE

LA GESTION DES PROGRAMMES (LE P.C.P)

OBJECTIFS DU CHAPITRE

- Rappeler les fonctions du PCP
- Décrire la notion de niveau logique en CICS
- Comprendre la logique d'enchaînement de programme
- Comprendre ce qu'est le PSEUDO CONVERSATIONNEL
- Étudier la syntaxe des commandes adéquates
 - XCTL
 - LINK
 - RETURN
- Présenter les 3 modes de travail CICS
- Donner des éléments de réflexion concernant le développement d'applications CICS

LES FONCTIONS DU KCP ET PCP

Rappels

- Lors de la demande d'exécution d'une transaction, le KCP (gestionnaire des tâches) *vérifie la validité du code transaction* crée une tâche
- Le contrôle est ensuite donné au PCP *pour qu'il charge le programme* à l'aide des informations contenues dans la *PPT* dont chaque poste a le format suivant :

Nom			
du			
load module			

LES NIVEAUX LOGIQUES

Il existe des commandes CICS permettant de gérer l'enchaînement des programmes ainsi que la gestion de <u>niveaux logiques</u>.

• Appel d'un programme avec intention de retour au programme appelant

Passage au niveau inférieur

(LINK)

• Appel d'un programme sans retour prévu au programme appelant

Maintien du niveau

(XCTL)

• Retour au programme appelant

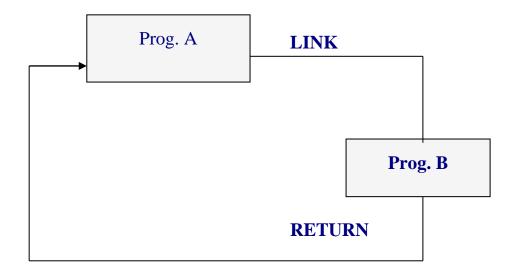
Passage au niveau supérieur (RETURN)

CICS se situe au niveau logique le plus élevé.

COMMANDE LINK

EXEC CICS LINK PROGRAM (name) END-EXEC

- Appel à un programme de niveau logique inférieur
- Le contrôle est passé au programme spécifié entre parenthèses.
- Le programme appelant suspend son exécution.
- Le contrôle est rendu à l'appelant à la rencontre de la commande RETURN dans le programme appelé.

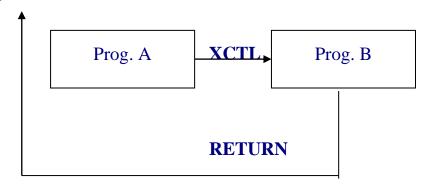


COMMANDE XCTL

EXEC CICS XCTL PROGRAM (name) END-EXEC

- Transfert à un autre programme de même niveau
- Le contrôle est passé au programme spécifié entre parenthèses.
- Le programme appelant est terminé mais <u>la tâche est toujours active</u> : les ressources restent allouées.

CICS



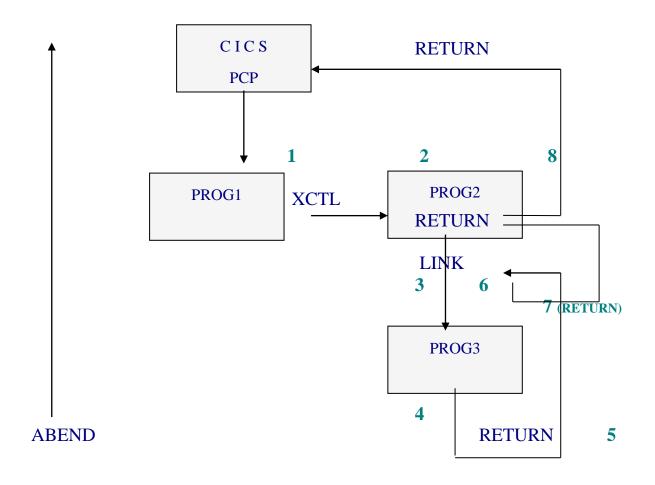
- LINK cède provisoirement le contrôle.
- XCTL cède définitivement le contrôle.

COMMANDE RETURN

EXEC CICS **RETURN** END-EXEC

- Termine un programme
- Rend le contrôle
 - soit au programme de niveau logique immédiatement supérieur
 - soit à CICS et <u>la tâche se termine</u>:
 - les ressources sont libérées,
 - un point de synchronisation est établi.

EXEMPLE



Il est possible de transférer des données d'un programme vers un autre programme (ou vers lui même), ou d'une tâche à la suivante. Cela s'effectue à l'aide de l'option COMMAREA des commandes LINK, RETURN et XCTL.

```
EXEC CICS

LINK PROGRAM (name)

[COMMAREA (data area)]

[LENGTH (data value)]

[INPUTMSG (data area)

[INPUTMSGLEN (data value)]]

END-EXEC
```

EXEC CICS

XCTL PROGRAM (name)

[COMMAREA (data area)]

[LENGTH (data value)]

[INPUTMSG (data area)

[INPUTMSGLEN (data value)]]

END-EXEC

- COMMAREA Nom de la zone de travail contenant les informations à transférer.
- LENGTH Longueur de la COMMAREA.
- INPUTMSG Nom de zone à transférer à un programme d'une même tâche émettant un RECEIVE.

- Le programme appelant définit la zone de communication en WSS.
- Le programme appelé récupère le contenu de la zone passée sous le nom (imposé) DFHCOMMAREA placé en Linkage Section.
- La longueur de la COMMAREA récupérée est connue dans le bloc EIB par le paramètre EIBCALEN
- La valeur du paramètre EIBCALEN
 - est égale à zéro si aucune donnée n'est transmise,
 - est différente de zéro si le programme appelant passe des données.

Exemple: ****** PROGRAMME APPELANT ********* IDENTIFICATION DIVISION. PROGRAM ID. PROG1. WORKING-STORAGE SECTION. 01 LG-COMMAREA PIC S9(04) COMP VALUE 4. 01 W-COMMAREA. 05 DONNEE PIC X(04). PROCEDURE DIVISION. IF MOVE 'TRX1' TO DONNEE **ELSE** MOVE 'TRX2' TO DONNEE **END-IF** EXEC CICS LINK PROGRAM ('PROG2') COMMAREA (W-COMMAREA) LENGTH (LG-COMMAREA) END-EXEC. ***** PROGRAMME APPELE ********* IDENTIFICATION DIVISION. PROGRAM ID. PROG2. LINKAGE SECTION. 01 DFHCOMMAREA. 05 FONC PIC X(04). PROCEDURE DIVISION. IF EIBCALEN = 0 PERFORM FIN END IF **EVALUATE FONC** WHEN 'TRX1' PERFORM TAIT1 WHEN 'TRX2' PERFORM TAIT2 WHEN OTHER PERFORM ERREUR **END-EVALUATE**

COMMANDES LOAD / RELEASE

```
EXEC CICS

LOAD PROGRAM (name)

SET (ptr ref)

[LENGTH (data area)]

[HOLD]

END-EXEC
```

- Charge un programme sans lui passer le contrôle.
- Généralement, il s'agit d'une table.
- PROGRAM identifie la table à charger. Celle ci doit résider dans une bibliothèque de load modules et donc être référencée dans la table
- SET nomme le pointeur contenant l'adresse où CICS a chargé la table.
- LENGTH limite la longueur des données chargées.

COMMANDES LOAD / RELEASE

- HOLD concerne la place mémoire occupée par la table.
- S'il est omis, la place est automatiquement libérée en fin de tâche.

S'il est codé, la table reste dans la région jusqu'à la rencontre de la commande

EXEC CICS RELEASE PROGRAM (name) END-EXEC

COMMANDE ABEND

EXEC CICS **ABEND** ABCODE (NAME) END-EXEC

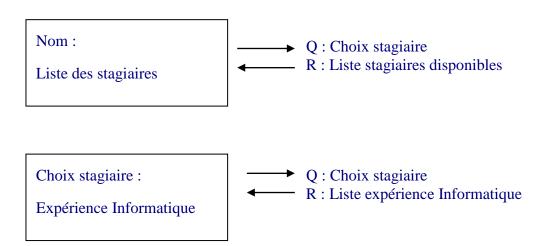
- Abandon volontaire de la tâche.
- Provoque un dump si le paramètre ABCODE (name) est spécifié; le nom permet d'identifier le dump.
- Un message à l'écran signale l'ABEND.

LE MODE CONVERSATIONNEL

Ce mode définit un dialogue de type interactif. Une question est en attente d'une réponse qui sera génératrice d'une autre question et ainsi de suite : il s'agit donc d'une succession de Questions Réponses.

Exemple

Consultation d'un stagiaire



LE MODE PSEUDO-CONVERSATIONNEL

Problème : il faut limiter le temps de d'allocation des ressources.

Pour cela, il faudrait rendre le contrôle à CICS (avec libération de la tâche), pendant que s'effectue la saisie.

La solution consiste à boucler sur la transaction de la façon suivante :

Afficher une grille de saisie.

Rendre le contrôle à CICS qui conserve en mémoire le nom du terminal, le nom de la transaction suivante et le contexte (commarea).

Ainsi la saisie utilisateur est effectuée <u>alors que la tâche</u> est inactive.

Recevoir les données et les traiter par la transaction prédéfinie.

LE MODE PSEUDO-CONVERSATIONNEL

En pseudo-conversationnel, il existe une tâche par couple Question-Réponse.

Les ressources ne sont pas mobilisées lors de l'attente de la saisie par l'utilisateur.

Exemple

LE MODE PSEUDO-CONVERSATIONNEL

```
EXEC CICS

RETURN TRANSID (name)

[COMMAREA (data-area) ]

[LENGTH (data-value)]

[IMMEDIATE

[INPUTMSG (data-area)

[INPUTMSGLEN (data-value) ]]]

END-EXEC
```

IMMEDIATE : La prochaine transaction démarre immédiatement.

Option ne pouvant être mise que dans le programme de niveau supérieur, redonnant la main à CICS.

INPUTMSG: N'est valide qu'avec IMMEDIATE.

Si IMMEDIATE est omis, il sera pris par defaut.

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

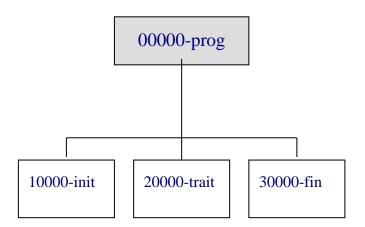
• INVREQ:

Commande RETURN avec COMMAREA dans un programme qui n'est pas de plus haut niveau logique ou commande RETURN avec TRANSID dans une tâche non associée à un terminal.

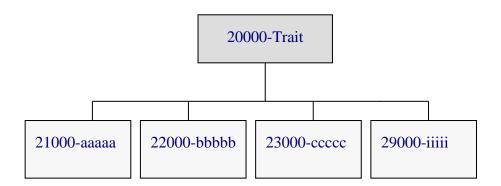
• PGMIDERR:

Nom de programme non répertorié dans la PPT ou non présent dans la bibliothèque des load modules.

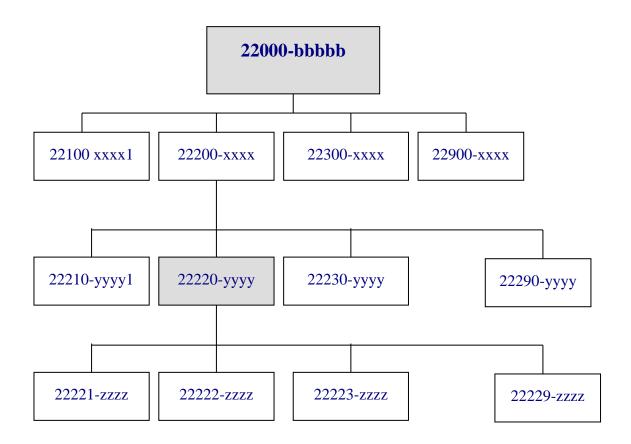
VUE GLOBALE DU PROGRAMME



Vue de la partie 20000 trait



VUE DETAILLEE DE LA PARTIE 22000-BBBBB



RÈGLES

• Un paragraphe par traitement.

Ce dernier ne pourra faire appel qu'à des paragraphes de niveau inférieur suivant une norme bien définie.

Un paragraphe 20000 ne peut appeler (PERFORM) que les paragraphes préfixés par "2" en incrémentant de 1 le premier "0" de gauche.

Exemple: Dans le paragraphe 20000 on ne devra faire des "PERFORM" qu'aux paragraphes 21000, 22000 23000 etc ... 29000.

Dans le paragraphe 22000 on ne devra faire des "PERFORM" qu'aux paragraphes 22100, 22200 22300 etc ... 22900.

Dans le paragraphe 22200 on ne devra faire des "PERFORM" qu'aux paragraphes 22210, 22220 22230 ... 22290 etc.

NOMS DE PARAGRAPHES

Il est important qu'un numéro de paragraphe soit accompagné d'un nom explicitant le traitement de ce dernier.

Exemple

- 10000-INIT : Initialisation du programme
- 20000-TRAIT : Plan du traitement global du programme
- 30000-FIN: Les traitements de fin de programme
- 40000-VSAM : Traitement des requêtes VSAM
- 50000-DB2 :Traitement des requêtes DB2
- 60000-TS: Traitement des TS
- 70000-TD: Traitement des TD
- 80000-APPEL : Traitement des LINK, XCTL, CALL ou RETURN
- 90000-MESSAGES : Traitement des messages

<u>Avantage en maintenance</u>: Lorsqu'un problème survient on sait dans quelle partie du programme aller chercher sans avoir à le dérouler entièrement

OPTIONS DIVERSES

Les options suivantes doivent être respectées.

- Utiliser l'option RESP plutôt que "l'EXEC CICS HANDLE CONDITION" facilitant ainsi la programmation structurée.
- Utiliser l'option FRSET (MDT OFF) dans la définition des mapsets afin de limiter les transmissions lors d'un RECEIVE.

Note: Lors d'un RECEIVE, seuls les champs ayant le bit MDT à 1 sont transmis (attention aux maps de mise à jour).

OPTIONS DIVERSES

Tout programme utilisant une TS auxiliaire (le défaut CICS) devra la détruire. Pour cela le Delete pourra se faire à deux niveaux : en début et fin de programme en tenant compte de la logique applicative.

Il serait souhaitable de prévoir une "HANDLE ABEND" pour le delete des TS en cas de fin anormale de la transaction.

• La passation de zones entre programmes devra se faire via la COMMAREA et non une TS sauf cas particulier justifié.

STRUCTURE DE LA COMMAREA

La technique de programmation utilisée est basée sur une commarea structurée comme suit :

```
01 COMMAREA- WS.

05 PROG-PRECEDENT PIC X(08).

05 PROG-COURANT PIC X(08).

05 PROG-SUIVANT PIC X(08).

05 FILLER PIC X(nn).
```

La zone PROG-PRECEDENT indique le nom du programme appelant.

La zone PROG-COURANT indique le nom du programme en cours d'exécution.

La zone PROG-SUIVANT indique le nom du programme appelé.

Cette technique permet d'avoir un squelette unique quelque soit le type de traitement à effectuer ainsi qu'une trace du déroulement de l'application permettant ainsi de resimuler des abends utilisateurs.

```
SQUELETTE DE PROGRAMME EN PSEUDO CONVERSATIONNEL
              (ALBERT MEGUIRA)
  M.A.J : Le 15-03-2009
*============*
 IDENTIFICATION DIVISION
IDENTIFICATION DIVISION.
PROGRAM-ID. SKELCICS.
 ENVIRONMENT
                       DIVISION
ENVIRONMENT DIVISION.
CONFIGURATION SECTION.
SOURCE-COMPUTER. IBM-390.
OBJECT-COMPUTER. IBM-390.
         DATA DIVISION
DATA DIVISION.
WORKING-STORAGE SECTION.
77 LG-COM PIC S9(4) COMP VALUE +NN.
77 XX
              PIC X(NN).
77 YY
              PIC X(NN).
 DESCRIPTION DETAILLEE DE LA ZONE DE COMMUNICATION *
01 ZONE-COMMAREA-WS.
                  PIC X(8).
   05 PROG-PRECEDENT
   05 PROG-COURANT
                    PIC X(8).
   05 PROG-SUIVANT
                     PIC X(8).
   05 FILLER
                     PIC X(nn).
 DESCRIPTION DE LA MAP
  COPY MAPNCG.
  ZONE DE MESSAGE TAMPON POUR LE SEND FROM
01 MESSAGE1
                    PIC X(79).
  DESCRIPTION DES TOUCHES FONCTIONS
  COPY DFHAID.
 DESCRIPTION DES ATTRIBUTS
  COPY DFHBMSCA.
       LINKAGE SECTION
LINKAGE SECTION.
01 DFHCOMMAREA.
   05 LK-COMMAREA PIC X(nn1). (nn1 = 24 + nn)
```

```
PROCEDURE
                 DIVISION
PROCEDURE DIVISION.
00000-INIT-PROGRAMME.
*----*
   PERFORM 10000-DEBUT-PROGRAMME
   PERFORM 20000-TRAIT-PROGRAMME
   PERFORM 30000-TRAIT-FIN
10000-DEBUT-PROGRAMME.
*----*
   EXEC CICS HANDLE CONDITION ERROR (70000-ERREUR)
   END-EXEC
   TEST DE PREMIERE ENTREE DANS LE PROGRAMME
    IF EIBCALEN = 0
      MOVE SPACES TO ZONE-COMMAREA-WS
      MOVE LK-COMMAREA TO ZONE-COMMAREA-WS
    END-IF
    MOVE PROG-COURANT TO PROG-PRECEDENT MOVE 'INFNCG' TO PROG-COURANT
            TRAITEMENT
20000-TRAIT-PROGRAMME.
    IF PROG-PRECEDENT NOT = PROG-COURANT
      PERFORM 21000-TRAIT-CHARGEMENT
      PERFORM 22000-TRAIT-ENVOI
    ELSE
      PERFORM 23000-TRAIT-RECEPTION
    END-IF
30000-TRAIT-FIN.
*----*
   EXIT PROGRAM.
21000-TRAIT-CHARGEMENT.
*----*
* CHARGEMENT DE LA MAP AVANT AFFICHAGE
 SI TRAITEMENT PARTICULIER AVANT AFFICHAGE
   PERFORM 21100-TRAIT-SPECIFIQUE.
 21100-TRAIT-SPECIFIQUE.
```

```
22000-TRAIT-ENVOI.
*____*
    EXEC CICS SEND MAP ('MAPN')
                   MAPSET ('MAPNCG')
                   ERASE
    END-EXEC
    MOVE PROG-COURANT
                           TO PROG-SUIVANT
    EXEC CICS RETURN TRANSID ('TNCG')
                     COMMAREA (ZONE-COMMAREA-WS)
                     LENGTH (LG-COM)
                      RESP(C-R)
    END-EXEC
    IF C-R NOT = DFHRESP(NORMAL)
       PERFORM
23000-TRAIT-RECEPTION.
     EVALUATE EIBAID
           WHEN DFHENTER
              PERFORM 23100-TRAIT-ENTER
           WHEN DFHPF12
              PERFORM 70000-TRAIT-FIN
           WHEN OTHER
              PERFORM 711000-ERR-TOUCHE
     END-EVALUATE.
23100-TRAIT-ENTER.
      TRAITEMENT DE VALIDATION DU MOT DE PASSE
      SI LES CONDITIONS SONT REMPLIES
     ===> 23110-PROG-SUIVANT
     EXEC CICS RECEIVE MAP
                              ('MAPN')
                       MAPSET ('MAPNCG')
                       RESP (C-R)
     END-EXEC
     EVALUATE C-R
         WHEN DFHRESP(NORMAL)
                                   CONTINUE
         WHEN DFHRESP(MAPFAIL)
                                   PERFORM 71300-PB-RECEIVE
                                    PERFORM 71400-AUTRE-ERR
         WHEN OTHER
     END-EVALUATE
     EVALUATE CHOIXI
         WHEN '1' MOVE 'PROG1'
                                TO PROG-SUIVANT
         WHEN '1' MOVE 'PROG1 TO PROG-SUIVANT WHEN '3' MOVE 'PROG3' TO PROG-SUIVANT
         WHEN OTHER PERFORM 71200-ERREUR-CHOIX
     END-EVALUATE
     PERFORM 23110-PROG-SUIVANT.
```

```
23110-PROG-SUIVANT.
*____*
    EXEC CICS XCTL PROGRAM (PROG-SUIVANT)
                  COMMAREA (ZONE-COMMAREA-WS)
                  LENGTH (LG-COM)
    END-EXEC.
70000-TRAIT-FIN.
*----*
    MOVE 'FIN DE TRANSACTION ....' TO MESSAGEO
    EXEC CICS SEND FROM (MESSAGEO)
                    LENGTH (LONG)
                    ERASE
    END-EXEC
    EXEC CICS RETURN END-EXEC.
71100-ERR-TOUCHE.
   MOVE 'TOUCHE INVALIDE ....' TO MESSAGEO
    PERFORM 22000-TRAIT-ENVOI.
```

GESTION DE LA COMMAREA

Afin de garantir la meilleure sécurité des applications, il est possible de copier la COMMAREA reçue (par RETURN ou LINK) dans une zone de WORKING STORAGE SECTION, et ainsi de pouvoir la manipuler en toute tranquillité.

On évite ainsi les possibilités d'écrasement inopiné des zones de mémoire n'appartenant pas au programme à cause d'une définition incorrecte ou d'une erreur de programmation.

Pour mouvementer la COMMAREA dans la mémoire de son programme, il suffit de la définir dans une zone de WORKING STORAGE SECTION.

```
WORKING-STORAGE SECTION.

01 WS-COMMAREA PIC X(3000).
....
LINKAGE SECTION.

01 DFHCOMMAREA PIC X OCCURS 1 TO 4000 DEPENDING ON EIBCALEN.

PROCEDURE DIVISION.
....

IF EIBCALEN 0

MOVE SPACES TO WS-COMMAREA
ELSE

MOVE DFHCOMMAREA TO WS-COMMAREA
END-IF.
```

GESTION DE LA COMMAREA

Dans cet exemple, la zone de WORKING STORAGE SECTION est appelée WS COMMAREA.

Si le programme reçoit une COMMAREA, celle ci est copiée de la LINKAGE SECTION vers la WORKING STORAGE SECTION, sinon, cette zone est initialisée à blanc.

Dans cet exemple, la COMMAREA peut faire au maximum 4000 octets. Si la COMMAREA passée est plus courte que la zone réceptrice de WORKING STORAGE SECTION, celle ci sera complétée par des blancs.

Lors du retour vers CICS, il est possible de spécifier la zone WS COMMAREA comme étant la COMMAREA, plutôt que d'utiliser la COMMAREA présente dans la LINKAGE SECTION.

Ainsi, mis à part le MOVE initial, la COMMAREA en LINKAGE SECTION n'est plus jamais référencée, évitant ainsi une Storage Violation malencontreuse. Bien entendu, ceci ne s'applique pas aux sous programmes qui seront obligés de mettre à jour la COMMAREA définie en LINKAGE SECTION avant le RETURN.

CHANGEMENT DE TAILLE DE LA COMMAREA

Supposons qu'un programme reçoive une COMMAREA d'une taille donnée et qu'il doive repasser au programme suivant une COMMAREA de même taille, mais qu'il ait besoin, pendant le dialogue écran, de garder des éléments supplémentaires :

comment faire?

Au premier appel, la COMMAREA reçue est mouvementée dans une zone de WORKING STORAGE SECTION.

Au RETURN, le programme spécifie la longueur qu'il désire et non pas la longueur qu'il a reçue. La fois d'après, lorsque le programme sera redémarré, la COMMAREA aura la longueur souhaitée, plutôt que zéro ou la longueur initiale. Il est également possible d'utiliser cette information pour savoir si le programme a déjà été appelé ou non.

L'exemple suivant montre comment programmer cette modification de longueur :

CHANGEMENT DE TAILLE DE LA COMMAREA

```
WORKING-STORAGE SECTION.
01 WS-COMMAREA.
 01 WS-APPELANT PIC X(300).
01 WS-MA-ZONE PIC X(050).
LINKAGE SECTION.
01 DFHCOMMAREA PIC X OCCURS 1 TO 4000 DEPENDING ON EIBCALEN.
PROCEDURE DIVISION.
   MOVE DFHCOMMAREA TO WS-COMMAREA
   IF EIBCALEN = 0
       entrée directe
   ELSE
       IF EIBCALEN = 300
        première fois
   ELSE
        IF EIBCALEN = 350
               fois suivantes
         ELSE
                 entrée directe
        END-IF
        END-IF
    END-IF
   PERFORM construction écran
   PERFORM affichage écran
   EXEC CICS
       RETURN TRANSID(transid) COMMAREA(WS COMMAREA) LENGTH(210)
   END-EXEC.
```

Ce programme attend une COMMAREA de 300 octets la première fois, ou de 350 octets les autres fois. SI la longueur de la COMMAREA est zéro ou une valeur différente de 300 ou 350, un appel à un traitement spécifique est déclenché. Ce traitement peut, par exemple, faire un XCTL au premier programme de l'application, afin de forcer l'utilisateur à passer par là où il le désire.

UTILISATION DE L'OPTION RESP

Auparavant, la seule méthode pour gérer les erreurs dans un ordre CICS était l'HANDLE CONDITION et l'HANDLE ABEND.

Ces ordres devaient être passés avant l'exécution de la commande. De plus, ces HANDLE génèrent des GO TO, ce qui n'est pas compatible avec les normes de programmation structurée.

Un HANDLE peut être activé pour n'importe quel ordre CICS ultérieur, ce qui peut provoquer des erreurs.

Désormais, il est possible d'utiliser l'option RESP (et RESP2) dans les ordres CICS. Au lieu de se débrancher vers un paragraphe précédemment défini par l'HANDLE CONDITION, CICS place le code retour dans une zone de WORKING STORAGE SECTION, définie en PIC S9(8) COMP, nommée par l'option RESP.

Le test du ce code retour se fera après la commande; ce dernier est réinitialisé après chaque EXEC CICS.

L'option RESP a priorité sur HANDLE CONDITION.

UTILISATION DE L'OPTION RESP

La commande STARTBR ci dessous montre comment coder une option RESP :

```
WORKING-STORAGE SECTION.
01 WS-RESP PIC S9(8) COMP.
 EXEC CICS
   STARTBR
   FILE('nom de fichier')
   RIDFLD(ridfld)
   KEYLENGTH (n)
   RESP (WS-RESP)
 END-EXEC.
 EXEC CICS
    STARTBR
    FILE('nom de fichier')
    RIDFLD (ridfld)
    KEYLENGTH (n)
    RESP (WS-RESP)
 END-EXEC.
 IF WS-RESP = DFHRESP (NOTFND)
              PERFORM PAS-TROUVE
  ELSE
   IF WS-RESP NOT = DFHRESP (NORMAL)
      PERFORM ABEND-ROUTINE
   END-IF
 END-IF.
```

UTILISATION DES NOMS CONDITIONS

Il est également possible de coder les DFHRESP (nom) comme les valeurs d'un nom condition COBOL (niveau 88), et de les utiliser dans le programme.

Par exemple, WS RESP peut être codé comme suit :

```
WORKING-STORAGE SECTION.

01 WS-RESP PIC S9(8) COMP.

88 RESP-NORMAL VALUE DFHRESP (NORMAL).

88 RESP-NOTFND VALUE DFHRESP (NOTFND).

88 RESP-ENDFILE VALUE DFHRESP (ENDFILE).
```

Le STARTBR et les tests qui suivent deviennent :

```
EXEC CICS
STARTBR
FILE('nom de fichier')
RIDFLD(ridfld)
KEYLENGTH(n)
RESP(WS-RESP)
END-EXEC.

IF RESP-NOTFND
PERFORM PAS-TROUVE
ELSE
IF NOT RESP-NORMAL
PERFORM ABEND-ROUTINE
END-IF
END-IF.
```

Les noms utilisés le sont à titre d'exemple. Il est possible de coder autre chose, FIN-DE-FICHIER au lieu de

RESP- ENDFILE. Ce qui est important, c'est que le programme soit le plus clair possible.

Il est également possible d'avoir plusieurs zones réponse dans un programme, mais on le fera uniquement si la logique le requiert.

UTILISATION DE NOHANDLE

NOHANDLE précise à CICS que l'on va gérer les conditions exceptionnelles, ce qui veut dire que, pour l'ordre CICS comportant l'option NOHANDLE, on ignore toutes les conditions exceptionnelles, et que le programme continue en séquence.

RESP2

Certains ordres CICS peuvent, en plus du champ RESP, renseigner également un champ RESP2, permettant d'avoir une vision plus fine de l'erreur qui s'est produite.

Par exemple, pour une lecture de fichier, il est possible que CICS réponde par LENGERR (erreur de longueur). RESP2 permet de savoir de quel type d'erreur de longueur il s'agit :

- RESP2 = 10 : LENGTH ou SET n'ont pas été spécifiés pour un fichier variable,
- RESP2 = 11 : la longueur du fichier est plus grande que la valeur stockée dans LENGTH, CICS modifie cette valeur et exécute quand même l'ordre,
- RESP2 = 13 : une longueur incorrecte est spécifiée pour une enregistrement de longueur fixe.

LA GESTION DU TEMPS (I.C.P)

ASKTIME

Permet, d'avoir l'heure du jour.

EXEC CICS ASKTIME

[ABSTIME (data-area)]

END-EXEC

ABSTIME: permet d'obtenir dans une zone de 8 octets binaires l'intervalle de temps écoulé en *millisecondes* depuis le *1^{er} janvier 1900*.

FORMATTIME

Permet de formater la date et l'heure

EXEC CICS FORMATTIME

[ABSTIME (data-area)]

[YYDDD (data-area)]

[YYMMDD (data-area)]

[YYDDMM (data-area)]

[**DDMMYY** (data-area)]

[MMDDYY (data-area)]

[YYYYDDD (data-area)]

[YYYYMMDD (data-area)]

V4 [YYYYDDMM (data-area)]

[DDMMYYYY (data-area)]

[MMDDYYYY (data-area)]

[DATE (data-area)]

[DATEFORM (data-area)]

[**DATESEP** (data-area)]

[DAYCOUNT (data-area)]

[DAYOFWEEK (data-area)]

[DAYOFMONTH (data-area)]

[MONTHOFYEAR (data-area)]

[YEAR (data-area)]

[**TIME** (data-area)]

[TIMESEP (data-area)]

END-EXEC	

FORMATTIME

DATE : Zone de 8 octets contenant la date reformatée.

DATEFORM : Zone de 6 octets contenant le format de la date.

(La valeur retournée peut être YYMMDD, DDMMYY, MMDDYY).

DATESEP : Désigne le caractère utilisé comme séparateur.

DAYCOUNT : Zone de 4 octets contenant le nombre de jours depuis le 01/01/1900.

DAYOFWEEK : Zone de 4 octets contenant le numéro du jour de la semaine (Dimanche = 0, Samedi = 6).

DAYOFMONTH : Zone de 4 octets contenant le numéro du jour dans le mois.

MONTHOFYEAR : Zone de 4 octets contenant le numéro du mois dans l'année.

FORMATTIME

TIME: Zone de 8 octets contenant l'heure.

La présence des séparateurs dépend de l'option TIMESEP.

YEAR: Zone de 4 octets contenant l'année AAAA.

START

Permet à un instant donné, d'initialiser une tache reliée ou non à un terminal.

```
EXEC CICS START

[INTERVAL (hhmmss) | TIME (hhmmss) ]

TRANSID (name)

[FROM (data-area)

LENGTH (data-value) ]

[TERMID (name) ]

END-EXEC
```

INTERVAL : Initialisation de la tache dans un intervalle de temps spécifié.

TIME : Initialisation de la tâche à une heure donnée.

TRANSID: Code transaction à initialiser.

FROM: Permet de passer des information à la tâche.

START

LENGTH : Demi-mot binaire indiquant la longueur de la donnée transmise.

TERMID: Nom du terminal associé à la tâche à démarrer.

RETRIEVE

Permet la lecture des données éventuellement transmises à une tâche.

EXEC CICS RETRIEVE

INTO (data-area)

LENGTH (data-area)

END-EXEC

INTO: Zone de travail où sont placées les données transmises.

LENGTH : Demi-mot binaire indiquant la longueur de la zone récupérée.

CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

ENDDATA: Plus de zone a récupérer par RETRIEVE

ENVDEFERR : Option incohérente entre le START et le RETRIEVE

TERMIDERR: Terminal spécifié par un START inconnu.

TRANSIDERR: Code transaction inconnu dans la PCT.

IOERR: Erreur d'I/O pendant un RETRIEVE.

LA GESTION DES FICHIERS (LE F.C.P)

OBJECTIFS DU CHAPITRE

- Rappeler des rôles du FCP et de la FCT
- Présenter les différentes commandes d'entrée/sortie CICS.
- Deux parties seront étudiées dans ce chapitre :
- 1. lecture et mise à jour de fichier VSAM
- 2. balayage de fichier VSAM

LA GESTION DES FICHIERS

Rappels:

- Le FCP (File Control Program) assure l'interface entre les programmes d'application CICS et la méthode d'accès VSAM.
- Les fichiers sont définis (DEFine CLuster) via IDCAMS
- Et sont déclarés dans la FCT afin de pouvoir être utilisés sous CICS
- Le nom logique du fichier (défini dans la FCT) est associé à un nom physique (data set name)
- L'ouverture des fichiers est faîte de manière général par CICS dynamiquement au premier accès au fichier

LES COMMANDES D'E/S

- READ
- WRITE
- READ for UPDATE
- REWRITE
- DELETE
- UNLOCK

LE READ

```
EXEC CICS READ FILE (name)
RIDFLD (data area)
{SET(pointer ref) INTO(data area)}
[LENGTH (data area)]
[KEYLENGTH (data value)
[GENERIC]]
[RBA RRN]
[GTEQ EQUAL](VSAM seul)
[TOKEN (valeur)]
[UPDATE]
END-EXEC
```

Lecture en accès direct d'un fichier

Par défaut, il s'agit d'un fichier VSAM KSDS

FILE

Nom logique du fichier correspondant à une entrée de la FCT

• RIDFLD (data area)

Data-area : contient la clé de l'enregistrement à lire pour un KSDS .

Doit être un mot de 4 octets lorsqu'il s'agit d'un RBA ou RRN

LE READ

• SET

Pointeur permettant d'adresser la zone d'E/S de l'enregistrement défini en Linkage Section

• INTO

Zone d'E/S de l'enregistrement définie en W.S.S

• LENGTH

Demi mot binaire contenant la longueur de la zone d'E/S référencée par INTO

• KEYLENGTH

Demi mot binaire contenant la longueur de la clé complète ou générique Obligatoire si GENERIC

• GENERIC

Indique que l'on accède au fichier à l'aide d'une partie de la clé (spécifiée via l'option KEYLENGTH)

LE READ

• RBA (Relative Byte Address)

Déplacement relatif par rapport au début du fichier pour un ESDS ou numéro relatif d'enregistrement pour un RRDS

• RRN

La zone RIDFLD contient un RRN, en RRDS.

• GTEQ

Lecture du 1er enregistrement dont $cl\acute{e} >= valeur de$ RIDFLD

- EQUAL
- Lecture de l'enregistrement dont*clé* = *valeur de RIDFLD*

EXEMPLE

```
WORKING STORAGE SECTION.
01 LONG ENGT PIC BINARY VALUE +400.
01 W ENGT.
05 CLE ENR PIC 9(05).

PROCEDURE DIVISION.

MOVE 01200 TO CLE ENR.
EXEC CICS READ FILE ('STAGIAIR')
RIDFLD (CLE ENR)
INTO (W ENGT)
LENGTH (LONG ENGT)
END-EXEC
```

LE WRITE

EXEC CICS WRITE FILE (name)

RIDFLD (data area)

FROM (data area)

[LENGTH (data value)]

[KEYLENGTH (data value)]

[RBA RRN]

[MASSINSERT]

END-EXEC

Création d'un enregistrement

• RIDFLD (data-area)

Data-area : contient la clé de l'enregistrement à créer pour un KSDS

Doit être un mot de 4 octets lorsqu'il s'agit d'un RBA ou RRN

MASSINSERT

Permet d'insérer plusieurs enregistrements en séquence ascendante

Cette boucle d'écriture est comparable à un chargement initial.

Pendant le MASSINSERT le fichier est bloqué; il faudra donc le libérer à l'aide de la commande UNLOCK.

LE READ FOR UPDATE

EXEC CICS READ FILE (name)

RIDFLD (data area)

{INTO(data area) SET(pointer ref)}

UPDATE

[TOKEN (valeur)]

END-EXEC

UPDATE

Est obligatoire avant toute mise à jour

TOKEN

Valeur unique (4 octets binaire) liée à une tâche identifiant le READ for UPDATE. Est lié au REWRITE, DELETE ou UNLOCK.

Possibilité de programmer plusieurs READ UPDATE.

LE REWRITE

EXEC CICS **REWRITE** FILE (name)

FROM (data area)

[LENGTH (data value)]

(CICS V4) END-EXEC [TOKEN (valeur)]

Modification d'un enregistrement

- Doit être précédé d'un READ UPDATE
- FILE: Nom du fichier
- Data-area : Nom de W.S.S qui contient l'enregistrement préalablement modifié
- LENGTH :Longueur de l'enregistrement

Ne jamais modifier le champ clé.

EXEMPLE

.

```
WORKING-STORAGE SECTION.
01 LONG-ENGT PIC S9(04) COMP VALUE 400.
01 W-ENGT.
05 CLE-ENR PIC 9(05).
PROCEDURE DIVISION.
    MOVE 01200 TO CLE-ENR.
    EXEC CICS READ FILE ('STAGIAIR')
        RIDFLD (CLE-ENR)
        INTO (W-ENGT)
        LENGTH (LONG-ENGT)
        UPDATE
    END-EXEC
    MODIFICATIONS (SAUF CLE)
    EXEC CICS REWRITE FILE ('STAGIAIR')
       FROM (W-ENGT)
       LENGTH (LONG-ENGT)
    END-EXEC
```

LE DELETE

Seulement pour KSDS et RRDS

- Deux cas de figure pour la suppression :
 - 1. L'enregistrement a été lu avec l'option UPDATE.

EXEC CICS **DELETE** FILE (name) END-EXEC (CICS V4) [TOKEN (valeur)]

2. L'enregistrement n'a pas été lu.

EXEC CICS **DELETE** FILE (name)

[**RIDFLD** (data area)]

[KEYLENGTH (data value)]

[GENERIC [NUMREC (data area)]]

[RBA RRN]

END-EXEC

LE DELETE

• GENERIC

Générique indiquée Tous les enregistrements ayant la clé sont supprimés.

• NUMREC

Indique le nombre d'enregistrements supprimés.

L'enregistrement est lu préalablement

```
WORKING-STORAGE SECTION.

01 LONG-ENGT PIC S9(04) COMP VALUE 400.

01 W-ENGT.

05 CLE-ENR PIC 9(05).
...

PROCEDURE DIVISION.
...

MOVE 01200 TO CLE ENR.
EXEC CICS READ FILE ('STAGIAIR')

RIDFLD (CLE-ENR)

INTO (W ENGT)

LENGTH (LONG ENGT)

UPDATE

END EXEC

.

EXEC CICS DELETE FILE ('STAGIAIR') RIDFLD

END EXEC
```

L'enregistrement n'est pas lu préalablement

```
WORKING STORAGE SECTION.

01 LONG ENGT PIC S9(04) COMP VALUE +400.

01 W ENGT.

05 CLE-ENR PIC 9(05).

.
. PROCEDURE DIVISION.
..

MOVE 01200 TO CLE-ENR.

EXEC CICS DELETE FILE ('STAGIAIR')

RIDFLD (CLE-ENR)

END-EXEC
```

UNLOCK

EXEC CICS UNLOCK FILE (name) END EXEC (CICS V4) [TOKEN (valeur)]

- Libère le contrôle exclusif d'un ou de plusieurs enregistrements lus avec l'option UPDATE
- Utilisé lorsque le programme renonce à sa mise à jour ou à sa suppression
- Un READ UPDATE doit toujours être suivi d'un DELETE, REWRITE ou UNLOCK si l'on veut coder un WRITE ou un autre READ UPDATE sur le même fichier.
- Une fin de tâche ou un abend provoque le déverrouillage du fichier

LE BROWSING

Browsing = balayage d'un fichier en consultation

Le balayage se décompose en 4 étapes:

- 1. STARTBR: Positionnement initial sur un enregistrement du fichier
- 2. READNEXT: Lecture avant
- 3. READPREV: Lecture arrière
- 4. RESETBR : Repositionnement du balayage
- 5. ENDBR : Arrêt du balayage

Pendant le balayage les mises à jour sont ne sont pas possibles directement.

Pour éviter tout problème avec les fichiers, il faudra arrêter le balayage, mettre à jour l'enregistrement, puis redémarrer le balayage.

LE STARTBR

```
EXEC CICS STARTBR FILE (name)

RIDFLD (data area)

[KEYLENGTH (data value)

[GENERIC]]

[REQID (data value)]

[RBA RRN]

[GTEQ EQUAL]

END-EXEC
```

Data-area: contient la clé qui indique le positionnement du balayage

N'effectue pas de lecture.

- REQID : Identifie le browsing, si browsings simultanés (par défaut 0)
- GTEQ: Option interdite dans le cas d'un ESDS

LE READNEXT

EXEC CICS **READNEXT** FILE (name)

RIDFLD (data area)

{SET(pointer ref) **INTO** (data area)}

[LENGTH (data area)]

[KEYLENGTH (data value)]

[REQID (data value)] [RBA RRN] (VSAM)

END-EXEC

Lecture d'un enregistrement à partir de la position courante dans le fichier (STARTBR ou READNEXT)

Un STARTBR, un READNEXT ou RESETBR doit être effectué préalablement

• RIDFLD : <u>Obligatoire</u>. Mis à jour par le FCP qui y place la clé des enregistrements lus successivement. Contient la clé complète (même si STARTBR a été exécuté avec une clé générique)

Il est possible d'effectuer un saut en avant dans le fichier en modifiant le contenu du RIDFLD

EXEMPLE

MOVE '01200' TO CLE-ENR

EXEC CICS **STARTBR RIDFLD**(CLE-ENR) (égalité la 1^{ère} fois)

EXEC CICS **READNEXT RIDFLD**(CLE-ENR)

MOVE '03000' TO KEY.

.....

EXEC CICS READNEXT RIDFLD(CLE-ENR)

LE READPREVIEW

```
EXEC CICS READPREV FILE (name)
{SET(pointer ref) INTO (data area)}

RIDFLD (data area)
[LENGTH (data area)]
[KEYLENGTH (data value)]
[RBA RRN]
[REQID (data value)]

END-EXEC
```

Lecture de l'enregistrement précédent à partir de la position courante dans le fichier

- Un STARTBR, un READNEXT ou RESETBR doit être effectué préalablement
- Si une commande READPREV est codée après un READNEXT, le même enregistrement sera restitué;

Il faut donc doubler les READNEXT ou READPREV pendant le balayage.

LE ENDBR

EXEC CICS **ENDBR** FILE (name)
[REQID (data value)]
END-EXEC

- Provoque la fin du balayage
- REQID : Indique le numéro du browsing si plusieurs browsings simultanés

Si cette commande n'est pas explicite, il faudra attendre la fin fin de la tâche afin que le balayage soit fermé implicitement.

LE RESETBR

```
EXEC CICS RESETBR FILE (name)
RIDFLD (data area)
[KEYLENGTH (data value)
[GENERIC]]
[REQID (data value)]
[GTEQ EQUAL](VSAM)
[RBA RRN] (VSAM)
END-EXEC
```

Permet de repositionner le balayage à un autre endroit du fichier (RIDFLD indique la nouvelle position) tout en changer le mode de recherche (GTEQ ou EQUAL)

Identique à un ENDBR suivi d'un STARTBR

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

DSIDERR

Fichier inconnu dans la FCT.

DUPKEY

Lors d'un accès via la clé secondaire, il y a plusieurs clés secondaires répondant à ce critère.

DUPREC

Enregistrement existant (lors d'un WRITE)

ENDFILE

Fin de fichier lors d'un balayage (READNEXT ou READPREV)

• ILLOGIC

Si enregistrement non trouvé en cas d'accès avec option RBA

INVREQ

Demande invalide (commande incorrecte)

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

• IOERR

Erreur d'entrée/sortie sur disque

• LENGERR

Erreur de longueur

NOTFND

Enregistrement non trouvé

NOSPACE

Plus de place disponible sur le fichier

NOTOPEN

Le fichier est fermé

LES DONNEES TEMPORAIRES (LE T.S.P)

OBJECTIFS DU CHAPITRE

- Présenter Le TSP
- Intérêt des données temporaires
- Cas d'utilisation des TS
- Les conditions exceptionnelles

LES DONNÉES TEMPORAIRES

- Elles sont gérées par le TSP (Temporary Storage Program).
- Il n'existe pas de table de définition des données temporaires (TS)
- Son allocation et sa libération sont effectués dynamiquement par le programme
- Chaque zone créée est appelé un ITEM
- Un ensemble d'ITEM est un MESSAGE SET
- On peut y stocker des zones de longueur fixe ou variable (Maximum 32K pour une zone)
- Une fin de tâche ne libère pas implicitement la TS
- Une TS peut être exploitée par une tâche <u>autre</u> que celle qui l'a créée
- Une TS est identifiée par un nom symbolique de huit caractères normalisé.
- Les enregistrements de la QUEUE TS peuvent être écrits et lus séquentiellement ou directement (en indiquant le numéro de l'ITEM).

LES DONNEES TEMPORAIRES

- Les données stockées sont réutilisables plusieurs fois
- Elles sont stockées soit:
 - en mémoire principale
 - en mémoire auxiliaire par défaut (fichier VSAM ESDS)

Dès qu'elle n'est plus utile, la QUEUE TS doit être purgée, par programme, afin de libérer la place occupée.

Une TS ne peut être effacée que dans sa totalité

UTILISATION DES DONNÉES TEMPORAIRES

- Complément de COMMAREA
- Fichier de travail pour la pagination
- Stock d'enregistrements sélectionnés en vue d'un travail sur une partie de fichier afin de limiter les accès disque
- Source d'impression d'états récapitulatifs par récupération de données issues de divers traitements

WRITEQ TS

```
EXEC CICS WRITEQ TS QUEUE (name)
FROM (data area)
[LENGTH (data value)]
[ITEM (data area)
[REWRITE]]
[MAIN AUXILIARY]

END-EXEC
```

• QUEUE

Indique le nom symbolique du message set ou de la file d'attente.

• FROM

Nom symbolique de la zone de travail où se trouve l'item à écrire

• LENGTH

Longueur de l'item à écrire sur 2 octets binaire

WRITEQ TS

• ITEM

Demi mot binaire indiquant le numéro de la zone à écrire

- Sans REWRITE, zone où CICS indique le numéro de la donnée écrite
- Avec REWRITE indique le numéro de la donnée qui doit être mise à jour
- MAIN

Stockage en mémoire principale

• AUXILIARY (par défaut)

Stockage en mémoire auxiliaire

EXEMPLE

WORKING-STORAGE SECTION.

01 **LONG** PIC S9(04) **BINARY**. 01 NUM-ITEM PIC S9(04) BINARY.

01 **NOM-TS.**

05 **ID-TERM** PIC **X(04)**. 05 **ID-TRAN** PIC **X(04)**.

01 ZONE-WSS PIC X(40).

01 ZENT.

05 CODTRAN PIC X(04).

PROCEDURE DIVISION.

MOVE +40 TO LONG.

MOVE **EIBTRMID** TO ID-TERM. MOVE **CODTRAN** TO ID-TRAN.

EXEC CICS WRITEQ TS

QUEUE (NOM-TS)

FROM (ZONE-WSS)

LENGTH (LONG)

ITEM (NUM-ITEM)

END-EXEC.

READQ TS

Permet de lire des données temporaires

```
EXEC CICS READQ TS QUEUE (name)
{INTO (data area) SET (ptr ref)}
LENGTH (data area)
[ITEM (data area)]
[NEXT]
END-EXEC
```

INTO

Zone de W.S.S destinée à recevoir les items

• LENGTH

Longueur maximale de l'item à lire Après lecture, contient sa longueur réelle

• ITEM

Demi mot binaire indiquant le numéro de l'item à lire

NEXT

Incompatible avec ITEM, permet la lecture séquentielle de la file d'attente

EXEMPLES

• Lecture du premier enregistrement d'un Message Set

EXEC CICS READQ TS
QUEUE (NOM TS)
INTO (ZONE WSS)
LENGTH (LONG)
END-EXEC

• Lecture de l'enregistrement de numéro nn.

EXEC CICS READQ TS
QUEUE (NOM TS)
INTO (ZONE WSS)
LENGTH (LONG)
ITEM (nn)
END-EXEC

DELETEQ TS

EXEC CICS DELETEQ TS QUEUE (name) END-EXEC

- Supprime la TS dans sa totalité
- Libère la place occupée par la file d'attente spécifiée.
- Il est conseillé de supprimer impérativement les TS inutiles en fin de programme.

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

IOERR

Erreur d'entrée/sortie sur disque

INVREQ

Longueur des données à écrire nulle ou excédant la taille maximum autorisée

• ITEMERR

Numéro d'ordre spécifié inconnu

• LENGERR

Données lues trop longues

NOSPACE

Plus de mémoire disponible ou fichier plein

QIDERR

Nom de TS inconnu en lecture

LES DONNÉES TRANSITOIRES (LE T.D.P)

OBJECTIFS DU CHAPITRE

- Présenter Le TDP
- Intérêt des données transitoires
- Cas d'utilisation des TD
- Les conditions exceptionnelles

LES DONNÉES TRANSITOIRES

- Ce sont des données stockées provisoirement sur des fichiers séquentiels appelés file d'attente (QUEUE TD) ou destination.
- Le TDP (Transient Data Program) permet d'écrire et de lire des données dans une destination prédéfinie.
- Une destination est identifiée par un nom symbolique de 4 caractères, défini dans la table des destinations (DCT).
- On distingue deux types de destination :
 - 1. Extra partition
 - 2. Intra partition

DESTINATION EXTRA PARTITION

- Créée par une tâche CICS et traitées hors de CICS ou l'inverse
- Chaque destination extra partition est un fichier séquentiel se trouvant sur un type d'unité séquentiel (disque, bande, imprimante) et est définie dans la DCT comme un fichier d'entrée ou de sortie pour CICS.
- Les données transitoires sont des enregistrements de longueur fixe ou variable, bloqués ou non, dont le format est décrit dans la DCT.

DESTINATION EXTRA PARTITION

• Les destinations extra partition servent, en général, à stocker des informations en vue d'une utilisation ultérieure.

• Exemples :

- Saisie de données pour un traitement batch
- Statistiques sur la session CICS
- Alimentation d'un journal
- Plusieurs tâches peuvent écrire sur une même file d'attente en sortie.

DESTINATION INTRA PARTITION

- Ces destinations sont des files d'attente provisoirement stockées dans un fichier VSAM ESDS
- Créées par une tâche CICS et traitées par une autre tâche CICS
- Les enregistrements en sont de longueur variable.
- Par défaut, l'espace occupé par la file d'attente sera rendu disponible une fois que tous les enregistrements auront été lus.
- Si l'espace de la file d'attente est déclaré non réutilisable, la file d'attente existera jusqu'à l'exécution d'une commande DELETE explicite.

DESTINATION INTRA PARTITION

- Plusieurs tâches peuvent utiliser la même destination intra-partition. Le TDP traite ces données en employant la technique FIFO.
- Les données ne peuvent être lues qu'<u>une seule fois</u> si la TD est définie <u>réutilisable</u> (option par défaut).
- Les destinations intra partition servent à :
 Transmettre des messages d'un terminal à un autre
 Envoyer un message à plusieurs terminaux.
- Les destinations intra-partition permettent de lancer automatiquement une transaction en lui affectant un seuil de déclenchement (Trigger Level).

DÉCLENCHEMENT AUTOMATIQUE DE TACHE

- Une transaction qui va lire des données transitoires peut être déclenchée manuellement à partir d'un terminal par CICS lorsque le seuil (trigger level) est atteint
- La tâche créée correspond :

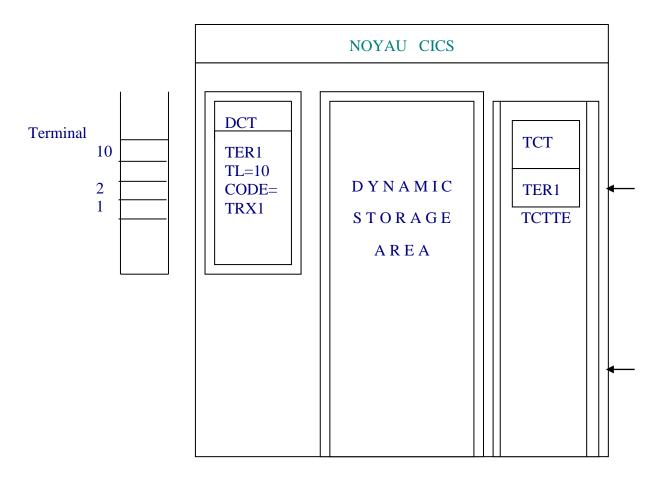
A la transaction dont le code est défini dans la DCT, au terminal associé à la destination.

Le nom de la destination <u>doit</u> être celui du terminal associé.

EXEMPLE

Ce schéma représente le lien existant entre les divers éléments de CICS impliqués dans le déclenchement automatique de tâches.

REGION CICS



TER1: Nom, dans la TCT, du terminal TER1.

TER1 : Nom, dans la DCT, d'une destination. Celle ci est matérialisée sur le schéma par un ensemble de 5 enregistrements.

TL = 10 : Seuil de déclenchement trigger level

TRX1 : Code transaction.

Dans l'état du système représenté, si le terminal TER1 est sous tension ET non associé à un tâche, une nouvelle tâche associée

à la transaction TRX1 est déclenchée automatiquement.	

WRITEQ TD

Ecriture de données transitoires vers une destination.

EXEC CICS WRITEQ TD
QUEUE (name)
FROM (data area)
[LENGTH (data value)]
END-EXEC

• QUEUE

Nom de la destination tel qu'elle est définie dans la DCT

• FROM

Zone de travail contenant l'enregistrement à stocker

• LENGTH

Demi mot binaire indiquant la longueur de la zone à écrire. Peut être omis lors de l'écriture dans une TD extra partition de longueur fixe.

READQ TD

Lecture de données transitoires

EXEC CICS READQ TD

QUEUE (name)

INTO (data area)} {SET (pointer ref)

[LENGTH (data value)]

END-EXEC

• INTO

Zone de réception de l'enregistrement lu

• LENGTH

Demi mot binaire indiquant la longueur maximum de l'enregistrement à lire

• La lecture est **destructrice** lors de la lecture d'une TD intra partition définie réutilisable.

DELETEQ TD

EXEC CICS **DELETEQ TD QUEUE** (Name) END-EXEC

- Supprime toutes les données transitoires d'une destination <u>intra-partition</u>.
- Doit être utilisé pour rendre disponible l'espace occupé par une TD intra partition spécifiée non réutilisable.

LES CONDITIONS EXCEPTIONNELLES

• QZERO

La destination précisée dans commande READQ TD est vide

• LENGERR

Données lues trop longues

• IOERR

Erreur d'entrée/sortie

NOSPACE

Plus de place dans la destination

NOTOPEN

Destination fermée

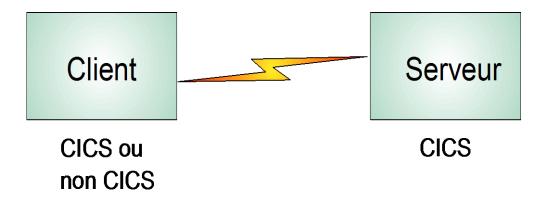
• QBUSY

Destination intra partition utilisée par une autre tâche au moment de l'exécution d'une commande READQ TD

QIDERR

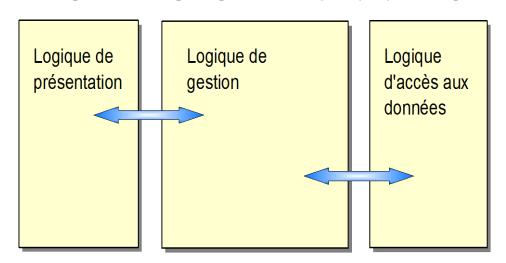
La Destination n'existe pas

L'ENVIRONNEMENT CLIENT/SERVEUR

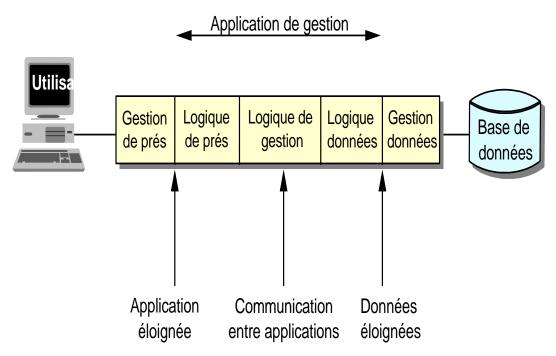


- CICS frontal ou non CICS frontal?
- Combien de niveaux ?
- Comment concevoir les applications?

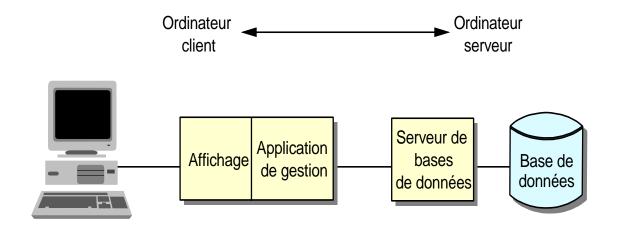
ARCHITECTURE A 3 NIVEAUX



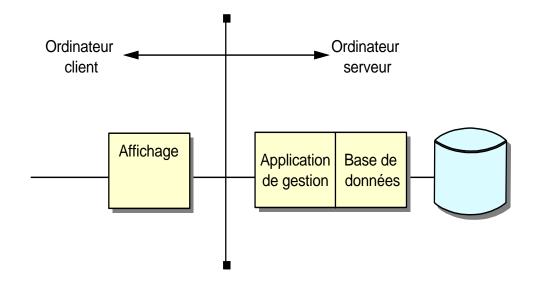
MODELE D'APPLICATION CLIENT/SERVEUR



MODELE D'ACCES AUX DONNEES ELOIGNEES

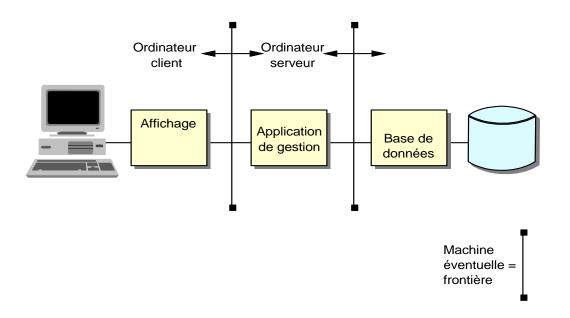


MODELE DU SERVEUR DE DONNEES

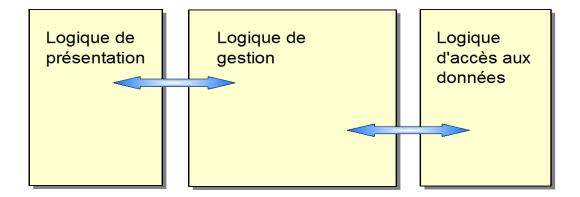


L'ENVIRONNEMENT CLIENT/SERVEUR

MODELE DU SERVEUR D'APPLICATION



ARCHITECTURE A TROIS NIVEAUX



- Zone de communication : COMMAREA
- Communication entre programmes
- Programmation pseudo-conversationnelle

L'ENVIRONNEMENT CLIENT/SERVEUR

LA COMMUNICATION ENTRE PROGRAMMES

CALL (non CICS, peut être utilisé avec CICS)

LINK (CICS / CICS)

XCTL (CICS / CICS)

ECI CALL (Client CICS / CICS)

EXCI (OS/390 / CICS)

Zone COMMAREA supportée partout

ANNEXE

UTILISATION DU CURSLOC

01 DFHBMSCA.

```
02 DFHBMEOF PIC X VALUE X'80'. (Effacement de champ)
```

02 DFHBMCUR PIC X VALUE X'02'. (Curseur positionné)

02 DFHBMEC PIC X VALUE X'82'. (Effacement de champ avec curseur

positionné)

02 DFHBMFLG PIC X.

88 DFHERASE VALUES ARE X'80', X'82'.

88 DFHCURSR VALUES ARE X'02' X'82'.

Dans Programme

```
MOVE CHAMP1F TO DFHBMFLG. (1)
```

(CHAMP1F est le généré de la Map pour CHAMP1 QUI génère :

```
1/ CHAMP1L, CHAMP1F, CHAMP1I pour INPUT
```

2/ CHAMP1L, CHAMP1A, CHAMP1O pour OUTPUT

```
IF DFHCURSR THEN ... (=→ le curseur était sur ce champ)
(Ou + simplement IF CHAMP1F = X'02' ou DFHBMCUR)
```

. . .

BMS renvoie un Flag à X'02' ou X'82' dans le **champF** ou était positionné le curseur.

Exemple de définition de MAP

```
MAP4C7 DFHMSD TYPE=&SYSPARM, MODE=INOUT, LANG=COBOL, EXTATT=YES, X

CTRL=(FREEKB, FRSET), STORAGE=AUTO, TIOAPFX=YES, CURSLOC=YES
```

(EXTATT=YES permet de générer des attributs éttendu pour gérer la couleur)

DFHBMSCA

СНАМР	Evaliantian
<u> </u>	Explication
DFHBMPEM	Printer end-of-message
DFHBMPNL	Printer new-line
DFHBMPFF	Printer form feed
DFHBMPCR	Printer carriage return
DFHBMASK	Autoskip
DFHBMUNP	Unprotected
DFHBMUNN	Unprotected and numeric
DFHBMPRO	Protected
DFHBMBRY	Bright
DFHBMDAR	Dark
DFHBMFSE	MDT set
DFHBMPRF	Protected and MDT set
DFHBMASF	Autoskip and MDT set
DFHBMASB	Autoskip and bright
DFHBMPSO	shift-out value X'OE'.
DFHBMPSI	shift-in value X'OF'.
DFHBMEOF	Field erased
DFHBMCUR	Field containing cursor flagged
DFHBMEC	Erased field containing cursor (COBOL only)
DFHBMFLG	Flags (COBOL only)
DFHBMDET	Field detected
DFHSA(1)	Set attribute (SA) order
DFHERROR	Error code
DFHCOLOR (1	Color
DFHPS(1)	Programmed symbols
DFHHLT(1)	Highlight
DFH3270(1)	Base 3270 field attribute
DFHVAL	Validation
DFHOUTLN	Field outlining attribute code
DFHBKTRN	Background transparency attribute code
DFHALL(1)	Reset all to defaults
DFHDFT	Default
DFHDFCOL(1	Default color
DFHBLUE	Blue
DFHRED	Red

DFHBMSCA (SUITE)

DFHYELLO	Yellow
DFHNEUTR	Neutral
DFHBASE(1)	Base programmed symbols
DFHDFHI(1)	Normal
DFHBLINK	Blink
DFHREVRS	Reverse video
DFHUNDLN	Underscore
DFHMFIL(2)	Mandatory fill
DFHMENT(2)	Mandatory enter
DFHMFE	Mandatory fill and mandatory enter
DFHMT	Trigger
DFHMFT	Mandatory fill and trigger
DFHMET	Mandatory enter and trigger
DFHMFET	Mandatory fill and mandatory enter and trigger
DFHUNNOD	Unprotected, nondisplay, nonprint, nondetectable, MDT
DFHUNIMD	Unprotected, intensify, light-pen detectable, MDT
DFHUNNUM	Unprotected, numeric, MDT
DFHUNNUB	Unprotected, numeric, intensify, intensify, light-pen detectable
DFHUNINT	Unprotected, numeric, intensify, light-pen detectable, MDT
DFHUNNON	Unprotected, numeric, nondisplay, nonprint, nondetectable, MDT
DFHPROTI	Protected, intensify, light-pen detectable
DFHPROTN	Protected, nondisplay, nonprint, nondetectable
DFHDFFR	Default outline
DFHUNDER	Underline
DFHRIGHT	Right vertical line
DFHOVER	Overline
DFHLEFT	Left vertical line
DFHBOX	Underline and right vertical and overline and left vertical
DFHSOSI	SOSI=yes
DFHTRANS	Background transparency
DFHOPAQ	No background transparency

⁽¹⁾ For text processing only. Use for constructing embedded set attribute orders in user text.

⁽²⁾ Cannot be used in set attribute orders.

DFHBMSCA

01 DFHBMSCA. DFHBMPEM PICTURE X VALUE IS '□'. 02 DFHBMPNL PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMPFF PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMPCR PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMASK PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMUNP PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMUNN PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMPRO PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMBRY PICTURE X VALUE IS 02 DFHBMDAR PICTURE X VALUE TS ' < ' 02 DFHBMFSE PICTURE X VALUE 'A' IS 02 PICTURE X 1/1 DFHBMPRF VALUE IS 02 PICTURE X 111 DFHBMASF VALUE IS 02 PICTURE X 181 DFHBMASB VALUE IS 02 PICTURE X ١Ã١ DFHBMEOF VALUE TS 1 🔲 1 02 PICTURE X DFHBMCUR VALUE TS 02 PICTURE X 'b'. DFHBMEC VALUE TS DFHBMFLG PICTURE X. 02 DFHERASE VALUES ARE 'Ã', 'b'. 88 DFHCURSR VALUES ARE ' \square ', 'b'. VALUE IS 'Ϋ'. 02 DFHBMDET PICTURE X DFHBMPSO-BIN PIC 9(4) COMP VALUE 3599. 02 * ABOVE VALUE 3599 = X'0E0F' ADDED BY PTM 81385 (APAR PN23267) 02 FILLER REDEFINES DFHBMPSO-BIN. 03 DFHBMPSO PICTURE X. DFHBMPSI PICTURE X. 02 DFHSA PICTURE X VALUE IS 02 DFHCOLOR PICTURE X VALUE IS '¢'. 02 DFHPS PICTURE X VALUE IS ٠ . 02 DFHHLT PICTURE X VALUE IS 02 DFH3270 '{'. PICTURE X VALUE IS 02 DFHVAL PICTURE X VALUE IS 'A'. 02 'B'. DFHOUTLN PICTURE X VALUE IS 02 DFHBKTRN PICTURE X VALUE IS '¥'. 02 DFHALL PICTURE X VALUE IS 02 DFHERROR PICTURE X VALUE IS ' 🗆 ' . 02 DFHDFT PICTURE X VALUE IS 02 PICTURE X DFHDFCOL VALUE TS 02 111. PICTURE X VALUE IS DFHBLUE 02 121. PICTURE X VALUE IS DFHRED 02 131. PICTURE X VALUE IS DFHPINK 02 '4'. DFHGREEN PICTURE X VALUE IS 151 02 PICTURE X VALUE IS DFHTURQ '6'. 02 DFHYELLO PICTURE X VALUE IS 171. 02 DFHNEUTR PICTURE X VALUE IS 02 PICTURE X VALUE IS DFHBASE VALUE IS 02 DFHDFHI PICTURE X '1'. 02 DFHBLINK PICTURE X VALUE IS '2'. 02 **DFHREVRS** PICTURE X VALUE IS '4'. 02 DFHUNDLN PICTURE X VALUE IS 'œ'. 02 DFHMFIL PICTURE X VALUE IS

02

02

DFHMENT

DFHMFE

PICTURE X

PICTURE X

VALUE

VALUE

IS

IS

'□'.

'†'.

```
02
     DFHUNNOD PICTURE X
                          VALUE IS
                                    '('.
     DFHUNIMD PICTURE X
                          VALUE IS
                                     'I'.
02
     DFHUNNUM PICTURE X
                          VALUE IS
                                     'J'.
02
                                    'Q'.
     DFHUNNUB PICTURE X
                          VALUE IS
02
```

* ABOVE VALUE DFHUNNUB ADDED BY APAR PN67669

DFHBMSCA (SUITE)

```
02
       DFHUNINT PICTURE X VALUE IS
                                      'R'.
                                      ')'.
  02
       DFHUNNON PICTURE X VALUE IS
                                      'Y'.
  02
       DFHPROTI PICTURE X VALUE IS
                                      181.
  02
       DFHPROTN PICTURE X
                            VALUE IS
  02
      DFHMT
                PICTURE X VALUE IS
  02
      DFHMFT
                PICTURE X VALUE IS
  02
       DFHMET
                PICTURE X VALUE IS
                                      '□'.
  02
       DFHMFET PICTURE X
                          VALUE IS
  02
       DFHDFFR PICTURE X
                            VALUE IS
  02
       DFHLEFT PICTURE X
                            VALUE IS
                                      '-'.
       DFHOVER PICTURE X
                            VALUE IS
                                      'œ'.
  02
       DFHRIGHT PICTURE X
                            VALUE IS
                                      '□'.
  02
       DFHUNDER PICTURE X
                            VALUE IS '□'.
  02
       DFHBOX-BIN PIC 9(4) COMP VALUE 15.
* ABOVE VALUE 15 = X'000F' ADDED BY PTM 81385 (APAR PN23267)
       FILLER REDEFINES DFHBOX-BIN.
    03 FILLER
                PICTURE X.
    03 DFHBOX
                PICTURE X.
  02
       DFHSOSI PICTURE X
                                      '□'.
                            VALUE IS
                            VALUE IS
        DFHTRANS PICTURE X
                                      '0'.
  02
      DFHOPAQ PICTURE X
  02
                            VALUE IS
                                      'Ϋ'.
```

LE TERMINAL 3270

Contenu de l'octet attribut :

Signification des bits

X	X	u/p	A/N		Affich	res	MDT	
0	1	2	3	4	5	6	7	

Bits	signification
0	système
1	système, toujours à 1
2	"00"non protégé alphanum.
3	"01"non protégé numérique
	"10"protégé
	"11"protégé autoskip
4	"00" affichage normal non détectable
5	"01" affichage normal détect.
	"10"double brillance
	"11"non affichable (dark)
6	Toujours à 0
7	Réputé modifié ou non :
	MDT on si 1 MDT off si 0

prot	a/n	hi	spd	ndp	mdt	ebcd	asci	char
U						40	20	b (blank)
U					Y	C1	41	A
U			Y			C4	44	D
U			Y		Y	C5	45	E
U		Н	Y			C8	48	Н
U		Н	Y		Y	C9	49	I
U				Y		4C	3C	<
U				Y	Y	4 D	28	(
U	N					50	26	
U	N				Y	D1	4A	J
U	N		Y			D4	4 D	M
U	N		Y		Y	D5	4E	N
U	N	Н	Y			D8	51	Q
U	N	Н	Y		Y	D9	52	R
U	N			Y		5C	2A	*
U	N			Y	Y	5D	29)
Р						60	2D	- (hyphen)
Р					Y	61	2F	/
P			Y			E4	55	U
Р			Y		Y	E5	56	V
Р		Н	Y			E8	59	Y
Р		Н	Y		Y	E9	5A	Z
Р				Y		6C	25	영
Р				Y	Y	6D	5F	_ (underscore)
Р	S					F0	30	0
Р	S				Y	F1	31	1
Р	S		Y			F4	34	4
Р	S		Y		Y	F5	35	5
Р	S	Н	Y			F8	38	8
Р	S	Н	Y		Y	F9	39	9
Р	S			Y		7C	40	
P	S			Y	Y	7D	27	1

The attributes in the headings are:

prot = protected
a/n = automatic skip or numeric
hi = high intensity
spd = selector pen detectable
ndp = nondisplay print
mdt = modified data tag

ASCI : ASCII EBC : EBCDIC

CHAMP	Explication	
DFHBMPEM	Printer end-of-message	
DFHBMPNL	Printer new-line	
DFHBMPFF	Printer form feed	
DFHBMPCR	Printer carriage return	
DFHBMASK	Autoskip	
DFHBMUNP	Unprotected	
DFHBMUNN	Unprotected and numeric	
DFHBMPRO	Protected	
DFHBMBRY	Bright	
DFHBMDAR	Dark	
DFHBMFSE	MDT set	
DFHBMPRF	Protected and MDT set	
DFHBMASF	Autoskip and MDT set	
DFHBMASB	Autoskip and bright	
DFHBMPSO	shift-out value X'0E'.	
DFHBMPSI	shift-in value X'OF'.	
DFHBMEOF	Field erased	
DFHBMCUR	Field containing cursor flagged	
DFHBMEC	Erased field containing cursor (COBOL only)	
DFHBMFLG	Flags (COBOL only)	
DFHBMDET	Field detected	
DFHSA(1)	Set attribute (SA) order	
DFHERROR	Error code	
DFHCOLOR(1	Color	
DFHPS(1)	Programmed symbols	
DFHHLT(1)	Highlight	
DFH3270(1)	Base 3270 field attribute	
DFHVAL	Validation	
DFHOUTLN	Field outlining attribute code	
DFHBKTRN	Background transparency attribute code	
DFHALL(1)	Reset all to defaults	
DFHDFT	Default	
OFHDFCOL(1	Default color	
DFHBLUE	Blue	
DFHRED	Red	
DFHPINK	Pink	
DFHGREEN	Green	
DFHTURQ	Turquoise	

DFHNEUTR	Neutral
DFHBASE(1)	Base programmed symbols
DFHDFHI(1)	Normal
DFHBLINK	Blink
DFHREVRS	Reverse video
DFHUNDLN	Underscore
DFHMFIL(2)	Mandatory fill
DFHMENT(2)	Mandatory enter
DFHMFE	Mandatory fill and mandatory enter
DFHMT	Trigger
DFHMFT	Mandatory fill and trigger
DFHMET	Mandatory enter and trigger
DFHMFET	Mandatory fill and mandatory enter and trigger
DFHUNNOD	Unprotected, nondisplay, nonprint, nondetectable, MDT
DFHUNIMD	Unprotected, intensify, light-pen detectable, MDT
DFHUNNUM	Unprotected, numeric, MDT
DFHUNNUB	Unprotected, numeric, intensify, intensify, light-pen detectable
DFHUNINT	Unprotected, numeric, intensify, light-pen detectable, MDT
DFHUNNON	Unprotected, numeric, nondisplay, nonprint, nondetectable, MDT
DFHPROTI	Protected, intensify, light-pen detectable
DFHPROTN	Protected, nondisplay, nonprint, nondetectable
DFHDFFR	Default outline
DFHUNDER	Underline
DFHRIGHT	Right vertical line
DFHOVER	Overline
DFHLEFT	Left vertical line
DFHBOX	Underline and right vertical and overline and left vertical
DFHSOSI	SOSI=yes
DFHTRANS	Background transparency
	No background transparency

(2) Cannot be used in set attribute orders.

prot	a/n	hi	spd	ndp	mdt	ebcd	asci	char
U						40	20	b (blank)
U					Y	C1	41	А
U			Y			C4	44	D
U			Y		Y	C5	45	E
U		Н	Y			C8	48	Н
U		Н	Y		Y	С9	49	I
U				Y		4C	3C	<
U				Y	Y	4 D	28	(
U	N					50	26	
U	N				Y	D1	4A	J
U	N		Y			D4	4 D	М
U	N		Y		Y	D5	4E	N
U	N	Н	Y			D8	51	Q
U	N	Н	Y		Y	D9	52	R
U	N			Y		5C	2A	*
U	N			Y	Y	5D	29)
Р						60	2D	- (hyphen)
Р					Y	61	2F	/
Р			Y			E4	55	U
Р			Y		Y	E5	56	V
Р		Н	Y			E8	59	Y
Р		Н	Y		Y	E9	5A	Z
Р				Y		6C	25	%
Р				Y	Y	6D	5F	_ (underscore)
Р	S					F0	30	0
P	S				Y	F1	31	1
P	S		Y			F4	34	4
P	S		Y		Y	F5	35	5
Р	S	Н	Y			F8	38	8
Р	S	Н	Y		Y	F9	39	9
Р	S			Y		7C	40	@
Р	S			Y	Y	7D	27	1
	= aut	tected comatic ski		umeric	ndp	= nonc	display	pen detectable print lata tag
ASCI	: ASCI	I	EBC	: EBCDIC				
H = 1	High Protec	ted		Numeric Jnprotecte	ed	S = Z $Y = Z$		cic skip

GLOSSAIRE CICS/TS

ACB Access Method Control Block

ACF Advanced Communication Function

ACP Abnormal Condition Program

AFCB Authorized Function Control Block (z/OS)

AFCTE Application File Control Table Entry

AICA Runaway Transaction Abend Code

AID Attention Identifier

AID Automatic Initiate Descriptor

AIX VSAM Alternate Index

ACP Abnormal Condition Program

AFCB Authorized Function Control Block (z/OS)

AFCTE Application File Control Table Entry

AICA Runaway Transaction Abend Code

AID Attention Identifier

AID Automatic Initiate Descriptor

AIX VSAM Alternate Index

AKP Activity Keypoint

ALC Assembler Language Coding

ALET Access List Entry Token

ALP Terminal Allocation Program

AMODE Addressing Mode Attribute (XA)

AMXT Active Maximum Tasks

AOR Application Owning Region (Transaction Routing)

AP APPLICATION DOMAIN

APAR Authorized Program Analysis Report

APE LD Domain Active Program Element

APF Authorized Program Facility

API Application Programmer Interface

APPC Advanced Program To Program Communication

APRM Application Programmer's Reference Manual

ASCII American National Standard Code For Information

Interchange

ASRA Program Check, Transaction Abend Code

ASRB OS Abend, Transaction Abend Code

ATI Automatic Task Initiation

AWE Autoinstall Work Element

BB SNA Begin Bracket

BCCB Base Cluster Control Block/DSN Control Block

LISTE DES SIGLES

BDAM Basic Direct Access Method (OS)

BDW Block Descriptor Word

BLL Base Locator For Linkage (Cobol)

BMS Basic Mapping Support Program

BSAM Basic Sequential Access Method (OS)

BSC Binary Synchronous Control

BTAM Basic Telecommunications Access Method

CA VSAM Control Area

CBIPO Custom Built Installation Process Offering

CBPDO Custom Built Product Delivery Offering

CBRC CICS Database Recovery Control Transaction

CC LOCAL CATALOG DOMAIN

CCB Channel Control Block (DOS)

CCB Connection Control Block (MRO)

CCGD CC/GC Domains anchor blocks

CCHHR Cylinder head record (disk address)

CCP Catalog Control Program

CDBC CICS database control transaction

CDBI CICS database control inquiry transaction

LISTE DES SIGLES

CEBR CICS temporary storage browse transaction

CEBT CICS master terminal transaction (XRF alternate)

CEC Central electronic complex

CECI CICS command-level interpreter transaction

CEDA CICS resource definition online transaction

CEDF CICS Command-Level Execution Diagnostic

Facility Transaction

CEMT CICS master terminal transaction

CEOT CICS terminal status transaction

CESD Composite external symbol dictionary

CESF CICS sign-off transaction

CESN CICS sign-on transaction

CEST CICS supervisor terminal transaction

CETR Trace control transaction

CI VSAM control interval

CICS Customer Information Control System

CIDF VSAM control interval definition field

CINIT SNA control initiate

CLSDST VTAM close destination macro

CMF CICS monitoring facility

CMSG CICS message switching transaction

LISTE DES SIGLES

CMXT Class maximum tasks

CO Concurrent-mode TCB

COBOL Common Business Oriented Language

CPE LD Domain Current Program Element

CPU Central Processing Unit

CRB Cross Region Block (MRO)

CRTE CICS Routing Transaction

CSA Common Service Area (z/OS)

CSA Common System Area

CSB Connection Status Block (MRO)

CSD CICS System Definition File

CSECT Assembler Control Section

CSFE CICS Field Engineering Transaction

CSP Cross System Product

CSPG CICS Page Retrieval Transaction

CSV Journal Buffer Current Sliding Value

CWA Common Work Area

CWTO CICS Write To Operator Transaction

DAM Direct Access Method (DOS)

DASD Direct Access Storage Device

DB2 Data Base Two

DBCS Double Byte Character Set

DBCTL IMS/ESA Database Control

DBMS Database Management System

DBP Dynamic Backout Program

DCB Data Control Block (OS)

DCP Dump Control Program

DCT Destination control table

DD Data definition

DECB Data event control block

DFP Data facility product

DISOSS Distributed office support system

DL/I Data language one

DLBL Data label (DOS)

DLC Data link control

DM DOMAIN MANAGER DOMAIN

DMCB1 DM Domain anchor block

DMS Development management system

DS DISPATCHER DOMAIN

DSA Dynamic storage area

DSA Dynamic storage area (PL/I)

DSANC DS Domain anchor block

DSCB Dataset control block

DSECT Assembler dummy section

DSN Data set name

DTA Dispatcher task area

DTB Dynamic transaction backout

DTF Define the file (DOS)

DTP Distributed transaction processing

DU DUMP DOMAIN

DWE Deferred work element

DYP Dynamic Transaction Routing Program

EB SNA End Bracket

EBCDIC Extended Binary-Coded Decimal Interchange Code

ECB Event Control Block

ECSA Extended Common Service Area (XA)

EDF Execution Diagnostic Facility

EDSA Extended Dynamic Storage Area

EIB Exec Interface Block (C/L)

EIP Exec Interface Program (C/L)

EIS Exec Interface Storage (C/L)

ELPA Extended Link Pack Area (XA)

ELSQA Extended Local System Queue Area (XA)

EOJ End Of Job

EP Emulation Program

ESA Enterprise System Architecture

ESCS Extended Storage Cushion

ESDS VSAM Entry Sequenced Data Set

ESM External Security Manager

ESPIE Extended Specify Program Interrupt Exit (z/OS)

ESQA Extended System Queue Area (XA)

ESTAE Extended Specify Task Abnormal Exit (z/OS)

ESWA Extended Scheduler Work Area (XA)

EXCP Execute Channel Program

FBO File Backout Table

FBWA File Browse Work Area

FCP File Control Program

FCT File Control Table

FCTSR File Control Table Shared Resources Control Block

FFDC First Failure Data Capture

FIOA File Input/Output Area

FMH Function Management Header

FWA File Work Area

GC Global Catalog Domain

GCD Global Catalog

GLUE Global User Exit

GTF Generalized Trace Facility

HASP Houston Automated Spooling Program

HLL High Level Language

HPO High Performance Option

LISTE DES SIGLES

ICE Interval Control Element

ICF Integrated Catalog Facility

ICP Interval Control Program

ICV Partition/Region Exit Interval

ICVR Runaway Task Interval

ICVSWT Short Wait Interval (DOS)

ICVTSD Terminal Scan Delay Interval

III Initialization System Task ID

IMS Information Management System

IPCS Interactive Problem Control System

IPL Initial Program Load

IPO Installation Product Offering

IRB Interrupt Request Block

IRC Inter-Region Communication (MRO)

IRLM IMS/VS Resource Lock Manager

IRP Inter-Region Program

ISA Initial Storage Area (PL/I)

ISAM Indexed Sequential Access Method

ISC Inter-System Communication (VTAM)

ISO International Standards Organization

ISPF Interactive System Productivity Facility

IWS Interactive Work Station

LISTE DES SIGLES

JAP Journal Archive Program

JASP Journal Archive Submission Program

JCA Journal Control Area

JCL Job Control Language

JCP Journal Control Program

JCT Journal Control Table

JES Job Entry Subsystem (z/OS)

JJJ Journal Control System Task ID

KCB KE Domain Anchor Block

KCP Task Control Program

KCP Task Control System Task ID (Jusqu'en CICS/ MVS)

KCS Task Control Static Storage

KE Kernel Domain

KSDS VSAM Key Sequenced Data Set

KSS KE Domain Stack Segment

LACB Logon Address Control Block (MRO)

LCB Logon Control Block (MRO)

LISTE DES SIGLES

LCD Local Catalog

LD Loader Domain

LDC Logical Device Code

LDCBS LD Domain Anchor Block

LDS VSAM Linear Dataset

LECB Logical Event Control Block

LECB Line Event Control Block

LIFO Last In-First Out Task/Kernel Level Storage

LIOA Line Input/Output Area

LLA Library Lookaside (XA)

LLA Load List Area

LM Lock Manager Domain

LMCB1 LM Domain Anchor Block

LMPEO VTAM Large Message Performance Enhancement Option

LPA Link Pack Area (z/OS)

LRU Least Recently Used

LSQA Local System Queue Area (z/OS)

LSR VSAM Local Shared Resources

LU SNA Logical Unit

LUW Logical Unit Of Work

MBCA Transient Data Buffer Common Area

MBCB Transient Data Buffer Control Block

MBO Message Backout Table

MCS Multiple Console Support (z/OS)

MCT Monitoring Control Table

ME Message Domain

MEPS ME Domain Anchor Block

MLPA Modified Link Pack Area (z/OS)

MN Monitoring Domain

MNA MN Domain Anchor Block

MQCB Transient Data Queue Control Block

MRCA Transient Data String Common Area

MRCB Transient Data String Control Block

MRO Multi-Region Operation (IRC)

MRSD Transient Data Segment Descriptor (Bit Map)

MSR Magnetic Strip Reader (32xx Devices)

MTO Master Terminal Operator

MVS Multiple Virtual Storage

ESA Enterprise Systems Architecture

XA Extended Architecture

LISTE DES SIGLES

MWCB Transient Data Wait Control Block

MXT Maximum Tasks

NACP Node Abnormal Condition Program

NCP Network Control Program

NDT Terminal Control Next Dispatch Time

NEP Node Error Program (VTAM)

NIB Node Initialization Block

NLS National Language Support

NOP Assembler No Operation

NSP VSAM Note String Positioning

NSR VSAM Non-Shared Resource

OCO Object Code Only

OFL Optional Features List

OLTP On-Line Teleprocessing

OPNDST VTAM Open Destination Macro

PA Parameter Domain

PAA PA Domain Anchor Block

PCP Program Control Program

PCS Program Control Static Storage

PCT Program Control Table

PCTR Program Control Table - Remote Entries

PDS Partitioned Data Set

PEP Partitioned Emulation Program

PEP Program Error Program

PFT Profile Table

PGA Page Control Area

PGT Program Global Table (Cobol)

PLH VSAM Place Holder

PLT Program List Table

PLTPI Program List Table, Post Initialization

PLTSD Program List Table, Shut Down

PLU SNA Primary Logical Unit

PPA SM Domain Page Pool Control Area

PPT Processing Program Table

PPT Program Properties Table (z/OS)

PSA Prefixed Storage Area

LISTE DES SIGLES

PSW Program Status Word

PTF Program Temporary Fix

QCA Queue Control Area (OS)

QEA Queue Element Area

QR Quasi-Reentrant TCB

QSAM Queued Sequential Access Method

RA VTAM Receive Any

RACE Receive Any Control Element

RACF Resource Access Control Facility

RAIA Receive Any Input Area

RBA Relative Byte Address

RCP Recovery Control Program

RCS Recovery Control Static Storage

RDF VSAM Record Definition Field

RDO Resource Definition On-Line (CEDA)

RDW Record Descriptor Word

RLD Relocatable Dictionary

LISTE DES SIGLES

RMODE Residency Mode Attribute (XA)

RO Resource-Owning TCB

RPL Relocatable Program Library

RPL Request Parameter List

RRDS VSAM Relative Record Data Set

RSA Register Storage Area

RSD Restart Data Set

RST DBCTL Recoverable Service Table

RTM Recovery/Termination Manager (z/OS)

RU SNA Request/Response Unit

SAA Storage Accounting Area

SAA Systems Application Architecture

SAB Subsystem Anchor Block

SAM Sequential Access Method (DOS)

SCA SM Domain Subpool Control Area

SCACB Subsystem Connection Address Control Block

(MRO)

LISTE DES SIGLES

SCCB Subsystem Connection Control Block (MRO)

SCE SM Domain Element Descriptor

SCF SM Domain Free Storage Descriptor

SCP Storage Control Program

SCQ SM Domain Quickcell Element

SCTE Subsystem Control Table Extension (MRO)

SDF Screen Definition Facility

SDLC Synchronous Data Link Control

SIP System Initialization Program

SIT System Initialization Table

SKP Subtask Manager Program

SKW Subtask Work Queue Element

SLCB Subsystem Logon Control Block (MRO)

SLU SNA Secondary Logical Unit

SM Storage Manager Domain

SMA SM Domain Anchor Block

SMF System Management Facility

SMP System Modification Program

SNA Systems Network Architecture

SNT Sign-On Table

SOS Short On Storage

LISTE DES SIGLES

SPI Systems Programmer Interface

SPIE Specify Program Interrupt Exit (OS)

SQA System Queue Area (z/OS)

SQE SM Domain Suspend Queue Element

SQL Structured Query Language

SRB Service Request Block (z/OS)

SRP System Recovery Program

SRT System Recovery Table

SSA Static Storage Address List

ST Statistics Domain

STAE Specify Task Abnormal Exit (OS)

STCA System Task Control Area

STCB ST Domain Anchor Block

STIMER Set Timer (OS)

STIMERM Set Timer Multiple (XA)

STP System Termination Program

STXIT Set Exit (DOS)

SUDB Subsystem User Definition Block (MRO)

SUV Journal Buffer Shift-Up Value

SVA Shared Virtual Area (DOS)

SVC Supervisor Call

SWA Scheduler Work Area (z/OS)

LISTE DES SIGLES

TACB Transaction Abend Control Block

TACLE Terminal Abnormal Condition Line Entry

TBO Transaction Backout Table

TBP Transaction Backout Program

TBS Table Builder Services Program (Autoinstall)

TCA Task Control Area Or User Portion Of TCA

TCAM Telecommunications Access Method

TCB Task Control Block (z/OS)

TCP Terminal Control Program (Non-VTAM Support)

TCP Terminal Control System Task ID

TCT Terminal Control Table

TCTLE Terminal Control Table Line Entry

TCTME Terminal Control Table Mode Entry

TCTSE Terminal Control Table System Entry

TCTSK Terminal Control Table - Skeleton Entries

TCTTE Terminal Control Table Terminal Entry

TCTWE TCT Work Element

TSVCA Temporary storage VSWA control area

TDIA Transient Data Input Area

TDOA Transient Data Output Area

TDP Transient Data Program

LISTE DES SIGLES

TDST Transient Data Static Storage

TEP Terminal Error Program (BTAM)

TGT Task Global Table (Cobol)

TI Timer Domain

TIA TI Domain Anchor Block

TIE Transaction Interface Element

TIOA Terminal Input/Output Area

TLA Three Letter Acronym

TMP Table Manager Program

TOR Terminal Owning Region (Transaction Routing)

TQE Transaction Queue Element

TR Trace Domain

TRA TR Domain Anchor Block

TRP Trace Control Program

TRT Trace Table

TSACA Temporary Storage Auxiliary Control Area

TSBCA Temporary Storage Buffer Control Area

TSBM Temporary Byte Map

TSGID Temporary Storage Group Identifier

TSIOA Temporary Storage Input/Output Area

TSO Time Sharing Option

LISTE DES SIGLES

TSP Temporary Storage Program

TSQE Temporary Storage Queue Element

TSRE Temporary Storage Request Element

TSREB Temporary Storage Request Element Block

TST Temporary Storage Table

TSUT Temporary Storage Unit Table

TTC DFHTMP Table Type Code

TTR Track And Record (Disk Address)

TWA Transaction Work Area

UEPAR User Exit Parameter List (GLUE & TRUE)

UOW Unit Of Work

URD Unit Of Recovery Descriptor

VB Variable Blocked Record Format

VBS Variable Blocked Spanned Record Format

VLF Virtual Lookaside Facility (TS)

LISTE DES SIGLES

VM Virtual Machine

VSAM Virtual Storage Access Method

VSCA VSAM Subtask Control Area

VSWA VSAM Work Area

VTAM Virtual Telecommunications Access Method

VTOC Volume Table Of Contents

WTO Write To Operator

WTOR Write To Operator With Reply

XA Extended Architecture

XECB Cross Partition Event Control Block (VSE)

XLT Transaction List Table

XM Transaction Manager

XPCC Cross Partition Communication Control (VSE/SP)

XPI Exit Programmer Interface

XRF Extended Recovery Facility

ZACT Terminal Control Activate Queue Chain

Subprogram

ZARQ Terminal Control Application Request Logic (ZCP)

ZATD Terminal Control Autoinstall Program

ZCP Terminal Control Program (VTAM)

ZCQ Terminal Control Bind Analysis Program

ZDSP Terminal Control Dispatcher Logic (ZCP)

ZLGX Terminal Control Logon Exit

ZRAC Terminal Control Race Scan Subprogram