



Commitment control

for everyone

Marco Riva
www.markonetools.it

IBMCHAMPION 2021-2025 Power area

Ultimo aggiornamento: 18/02/2026

IBM DB2 RPG SQL

1



KEY POINTS

- Critical
- Important
- Nice to have

Gruppi attivazione Ambito Attivazione Operazioni implicate	Livello isolamento Concorrenza accesso Monitoraggio	Deadlock Savepoint Soft commit Giornali
---	---	--

Commitment control for everyone

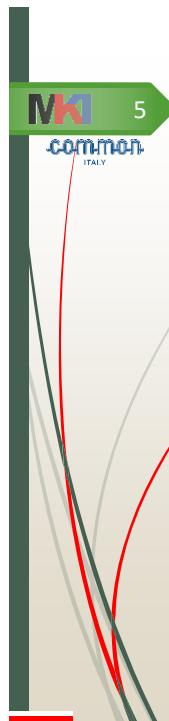
2



3



4



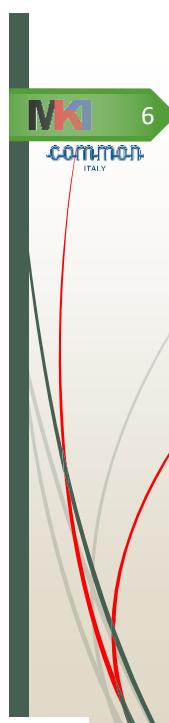
5

Controllo di sincronia

Concetti base

Commitment control for everyone

5



6

Controllo sincronia (commitment control)



- consente di **definire e consolidare** un gruppo di modifiche sul database come **unità logica di lavoro** (LUW) = **transazione**



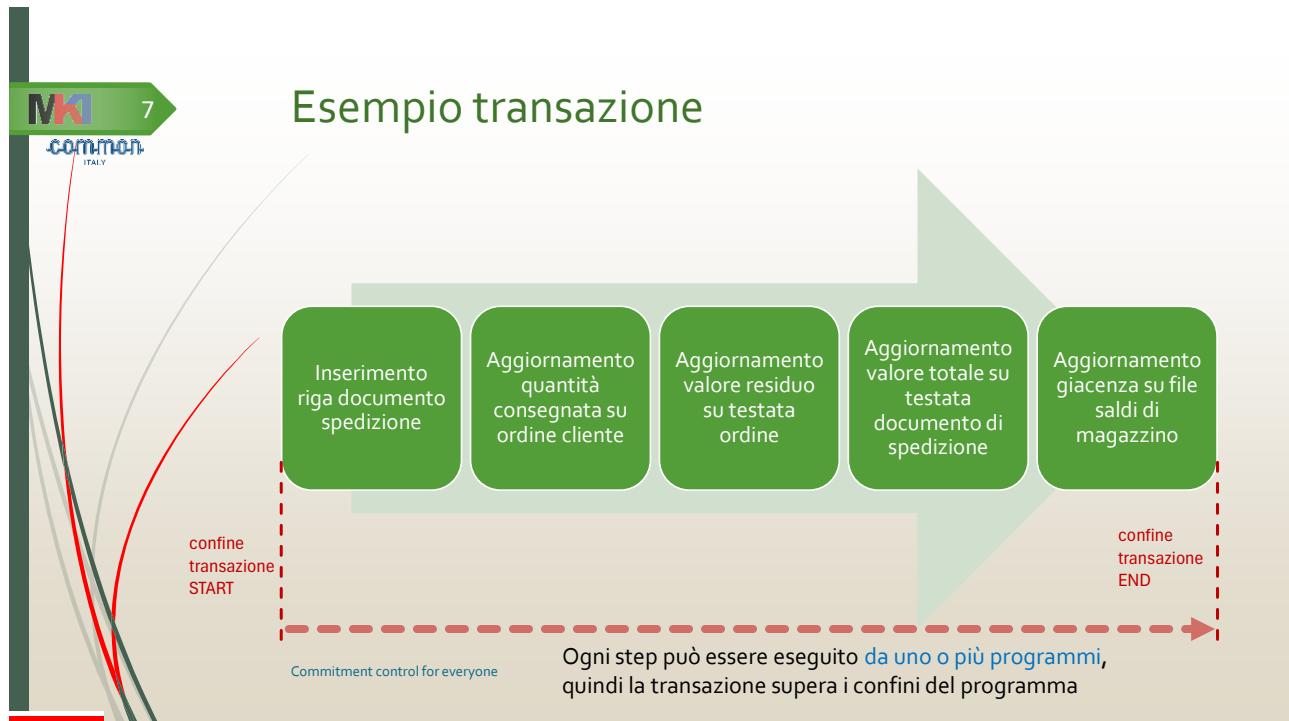
- **transazione**
- è un gruppo di modifiche a uno o più file di database che dal punto di vista dell'utente appaiono come una singola modifica



- **integrità e coerenza del dato**
- Assicura che l'intero gruppo di modifiche apportate in una transazione o vengano tutte consolidate sul db (*commit*) o tutte annullate (*rollback*)

Commitment control for everyone

6



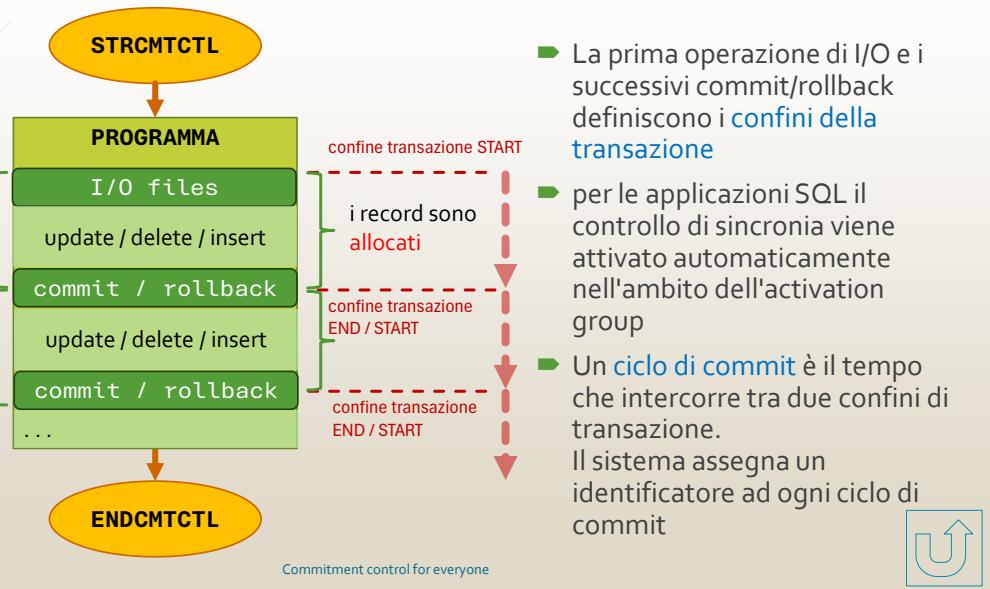
7



8



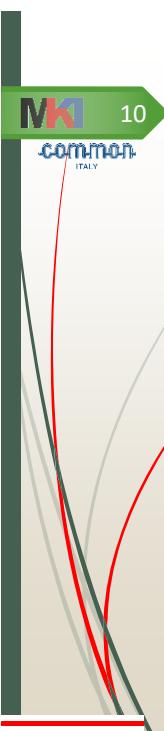
Controllo di sincronia – schema logico



- La prima operazione di I/O e i successivi commit/rollback definiscono i **confini della transazione**
- per le applicazioni SQL il controllo di sincronia viene attivato automaticamente nell'ambito dell'activation group
- Un **ciclo di commit** è il tempo che intercorre tra due confini di transazione.
Il sistema assegna un identificatore ad ogni ciclo di commit



9



Controllo sincronia: prerequisiti

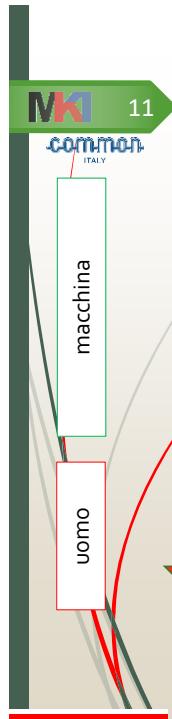
- I files devono essere registrati sullo **stesso giornale** con entrambe le immagini before e after.
Se il file è registrato solo con immagine after, il sistema registrerà anche l'immagine before
- I/O nativo:** avviare definizione del controllo sincronia (**STRCMCTL**) e definire i file con keyword **COMMIT**
- I/O SQL:** impostare il livello di isolamento (**set option commit**) diverso da ***NONE**

`create schema o create collection`
creano automaticamente una nuova libreria con il giornale di default QSQJRN e qualsiasi tabella creata nella libreria viene registrata sul giornale

Commitment control for everyone

Se si crea la libreria con **CRTLlib** occorre creare manualmente ricevitore e giornale ed attivare la registrazione con **STRJRNLIB**

10



Perché lo si teme?

- ▶ richiede che tutti i file siano registrati sullo stesso giornale. Quindi si evita per timore di decadimento di performance e di occupazione spazio disco
- ▶ prima di RPG IV era macchinoso l'uso opzionale del controllo di sincronia nei programmi
- ▶ prima di ILE il controllo di sincronia agiva solo a livello di job e non dell'activation group
- ▶ poiché i file sono registrati su giornale richiede maggior attenzione nella manipolazione di oggetti e librerie
- ▶ **complessità del disegno applicativo per definire correttamente le transazioni e gli activation group**

Commitment control for everyone

11



Ambito delle transazioni

- ▶ L'ambito (=scope) delle transazioni può essere a livello
 - ▶ **Lavoro:** ogni programma chiamato dopo STRCMTCTL CMTSCOPE (*JOB) in esecuzione in qualsiasi gruppo di attivazione che non abbia un controllo di sincronia specifico del proprio gruppo di attivazione userà il controllo di sincronia a livello di lavoro
 - ▶ **Gruppo di attivazione:** STRCMTCTL CMTSCOPE (*ACTGRP) oppure applicazione SQL con SET OPTION COMMIT diverso da *NONE. Solo i programmi in esecuzione nel gruppo di attivazione useranno il controllo di sincronia specifico di quel gruppo
 - ▶ **Transazione:** avviati con XA APIs for Transaction Scoped Locks. Questa API è utilizzata per associare la definizione del controllo sincronia a uno specific thread o a una connessione SQL e non all'activation group

Commitment control for everyone



12

Job e activation group

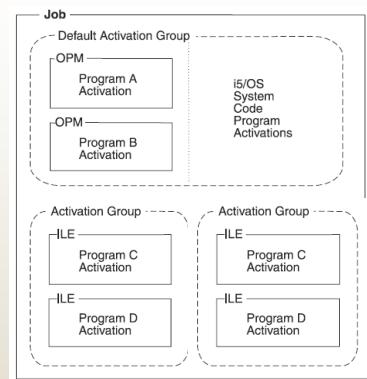
Un breve ripasso

Commitment control for everyone

13

Job e activation group: program isolation

- ▶ L'**activation group** contiene le **risorse** necessarie ad eseguire il programma. Le risorse sono:
 - ▶ Static program variables
 - ▶ Dynamic storage
 - ▶ Temporary data management resources
 - ▶ ODP (Open Data Path)
 - ▶ **Commitment definitions**
 - ▶ SQL cursors
 - ▶ HFS (Hierarchical File System)
- ▶ All'avvio di un job, *automaticamente* vengono creati 2 activation group di **default** usati da tutti i programmi OPM e ILE OPM compatible



Fonte IBM

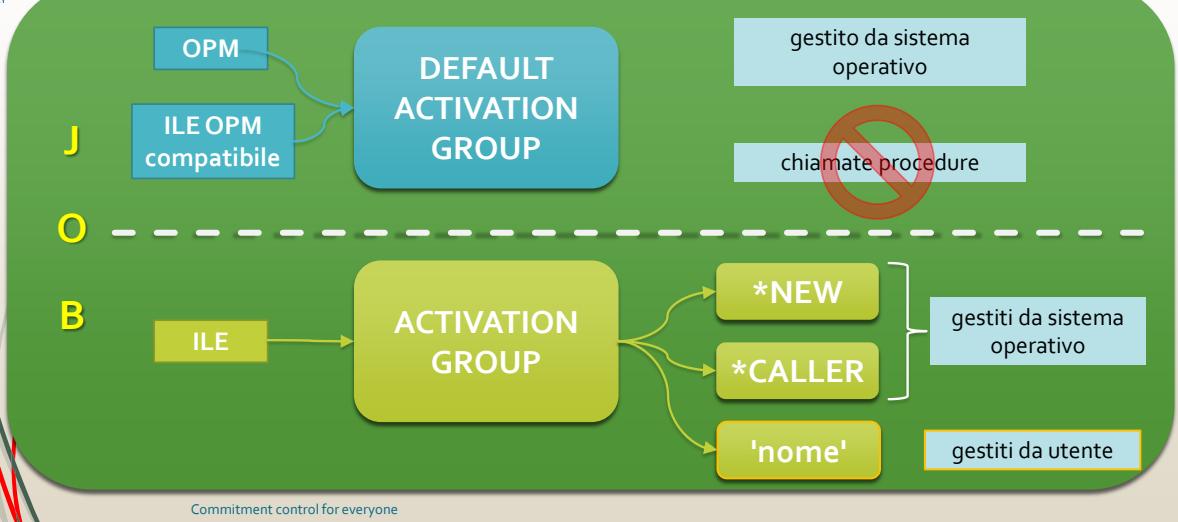
Commitment control for everyone

14

MK1
common
ITALY

15

Activation group in sintesi



15

MK1
common
ITALY

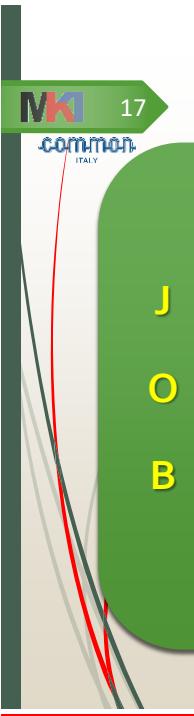
16

Activation group: comandi principali

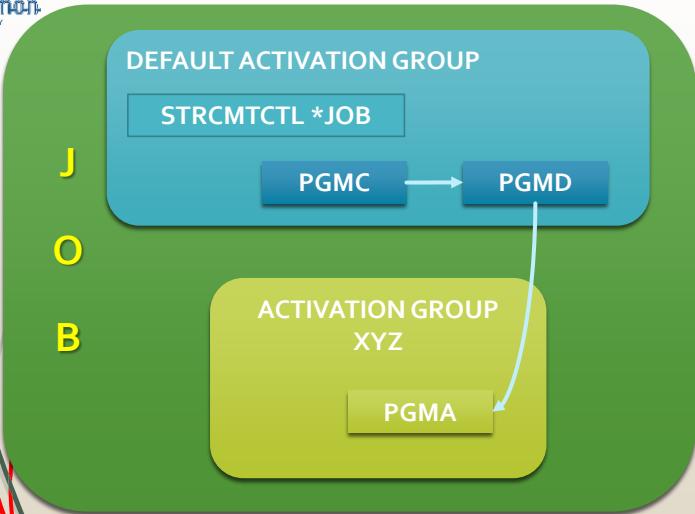
- **RCLACTGRP**: libera le risorse di un AG nominale
- **CRTSQLRPGI** parametro **CLOSQLCSR**: determina quando viene chiuso automaticamente un cursore SQL. *ENDACTGRP o *ENMOD.
- **OVR...** parametro **OVRSCOPE**: determina l'ambito di validità della sostituzione. *ACTGRPDFN o *CALLLVL o *JOB.
- **DLTOVR** parametro **LVL**: determina quale livello di sostituzioni eliminare. *ACTGRPDFN o * o *JOB.

Commitment control for everyone

16



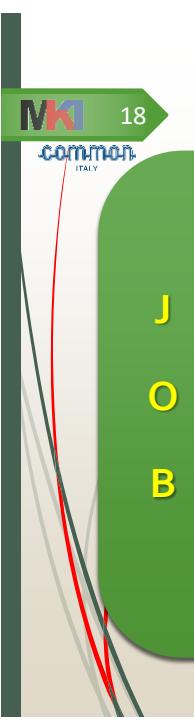
Comm.lt. quiz



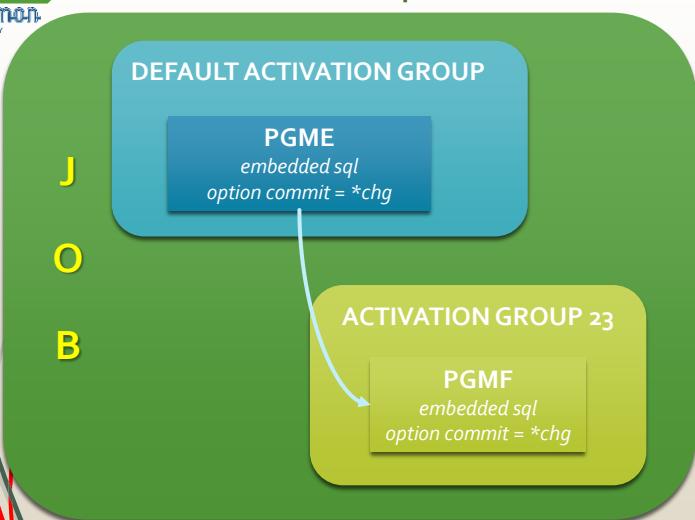
PGMA condivide la stessa definizione di controllo di sincronia del programma PGMC e PGMD?



17



Comm.lt. quiz



PGMF condivide la stessa definizione di controllo di sincronia del programma PGME?

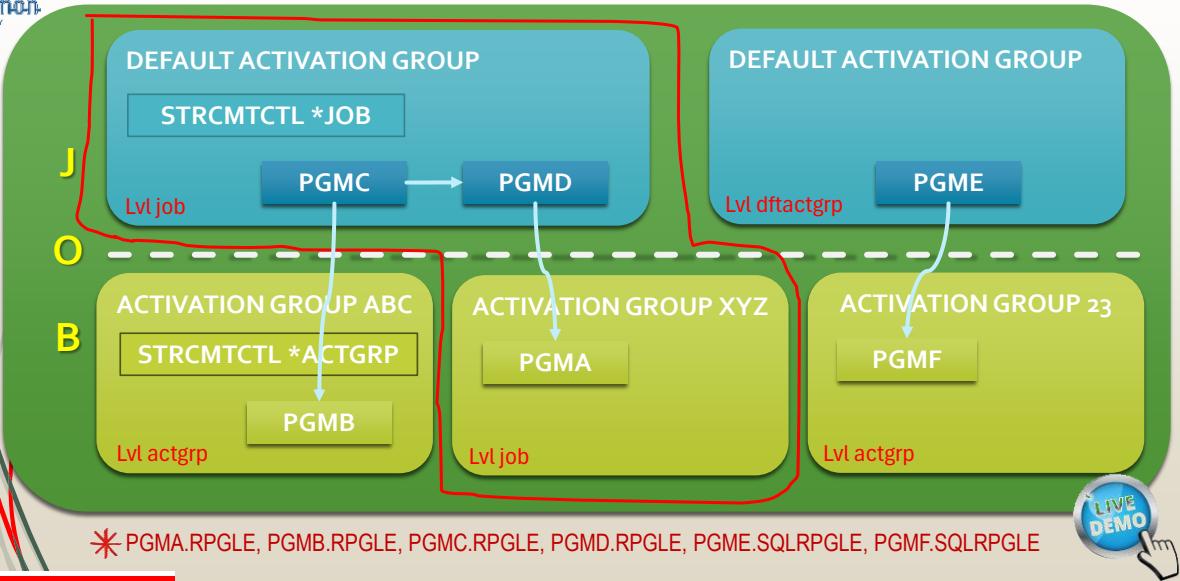


18

MK1
common
ITALY

19

Controllo sincronia - isolamento transazioni/1



19

MK1
common
ITALY

20

Controllo sincronia - isolamento transazioni/2

Annotazioni allo schema precedente

- PGMC avvia STRCMTCTL a livello *JOB
- i programmi PGMD e PGMA chiamati da PGMC ereditano la definizione di commit a livello job
- il programma PGMB avvia STRCMTCTL a livello *ACTGRP quindi viene creata una definizione di commit a livello dell'activation group ABC
- il PGME (embedded SQL) nel dftactgrp non avvia esplicitamente STRCMTCTL quindi si crea una definizione implicita di commit a livello *DFTACTGRP
- il PGMF (embedded SQL) chiamato da PGME apre un nuovo activation group e implicitamente crea una nuova definizione di commit a livello dell'activation group

Commitment control for everyone

20



Demo - CALL PGMC/1

WRKCMTDFN

DSPLY Avviato contr.sincr. *JOB. Invio per proseguire

Opz	Definiz.	N°	Uten.	Nome	Sottopr.	Utente
■	*JOB	468667	MRIVA	MRIVAA	*NONE	MRIVA

Opz	Definiz.	N°	lav.	ID LUW	Stato
■	*JOB	468667	APPN.████████.X'BCFEBB5E077B'.00001	RIPRISTINO	

Visualizzazione stato definizione commit 28/01/26 12:45:29

Lavoro:	Utente:	Numero:
██████A	██████	468667

Sottopr. : *NONE
ID LUW (Logical Unit of Work) : APPN.████████.X'BCFEBB5E077B'.00001
ID spazio blocco : UDB_01000000000409ED
Definizione commit : *JOB
Gruppo attivazione :
Gruppo ASP : *SYSBAS
Ubicazione risorsa : NESSUNO
Livello blocco predefinito : *CHG
Utente :
Modifiche in sospeso locali : NO
Ruolo :
Stato : RIPRISTINO
Registrazione data/ora :

Risincronizz. in corso : NO
Operaz. euristica :
Lavoro attivo : SI
Lavoro server :
Ambito blocco : *JOB
Supero tempo transazione :
Attesa massima blocco :

Commitment control for everyone

21



Demo - CALL PGMC/2

WRKCMTDFN

DSPLY Eseguito update 000200. Proseguire? (S/N)

Opz	Definiz.	N°	Risinc.	Modif.
■	*JOB	468667	in	locali
			lav.	sospese

Visualizzazione stato definizione commit 28/01/26 12:48:19

Lavoro:	Utente:	Numero:
██████A	██████	468667

Sottopr.	Definizione commit	Gruppo attivazione	Gruppo ASP
------------------	------------------------------	------------------------------	----------------------

Ubicazione risorsa	Livello blocco predefinito	Utente	Modifiche in sospeso locali
------------------------------	--------------------------------------	------------------	---------------------------------------

Risincronizz. in corso	Operaz. euristica	Lavoro attivo	Supero tempo transazione
----------------------------------	-----------------------------	-------------------------	------------------------------------

Attesa massima blocco	Stato	Lavoro server	Ambito blocco
---------------------------------	-----------------	-------------------------	-------------------------

Registrazione data/ora	Registrazione data/ora	Attesa massima blocco	Attesa massima blocco
----------------------------------	----------------------------------	---------------------------------	---------------------------------

Visualizz. stato livello record
Lavoro: ███████A Utente: ███████ Numero: 468667 Sistema: APPN
Definizione commit : *JOB

File	Libreria	Membro	-----Modifiche-----	Commit	Rollback	Sospeso
EMPLOYEE	MK1SAMPLE	EMPLOYEE		0	0	1
File	Libreria	Membro	-----Modifiche-----	Commit	Rollback	Sospeso
EMPLOYEE	MK1SAMPLE	EMPLOYEE		6727		

Visualizzazione dello stato del giornale
Lavoro: ███████A Utente: ███████ Numero: 468667 Sistema: APPN
Definizione commit : *JOB

Immettere le opzioni e premere Invio.
5=Visualizzaz. voci ciclo di commit 6=Visualizzaz. tutte le voci
7=Gestione attributi giornale

Opz	Giornale	Libr.	Id ciclo di commit	Blochi di record	Modifiche in sospeso
████	QSQJRN	MK1SAMPLE	6727	1	1

Visualizzazione dettagli voce di giornale INO 6 12:46:46

Giornale	Libreria	Oggetto	Visualizzazione delle voci di giornale
QSQJRN	MK1SAMPLE	EMPLOYEE	Libreria : MK1SAMPLE
		LIBRARY	le : QSQJRN
		MEMBER	Libreria : MK1SAMPLE
		TYPE	di sequenza più grande su questa schermata . : 0000000000000000
		DATA	vere le opzioni e premere Invio.
		ORA	visualizzazione intera voce
		CONTRASSSEGNO	
		CONTAGGIO/RRN	
		IDI CICLO DI COMMIT	
		LIVELLO DI COMMIT	
		MODIFICA	
		LABORO	

Sequenza	Cod.	Tipo	Oggetto	Libreria	Lavoro	Or.
--------------------	--------------	----------------	-------------------	--------------------	------------------	-----

6729	C	SC	start ciclo di commit	██████A	██████	12
------	---	----	-----------------------	---------	--------	----

6728	R	UB	EMPLOYEE	MK1SAMPLE	██████A	12
------	---	----	----------	-----------	---------	----

6729	R	UP	EMPLOYEE	MK1SAMPLE	██████A	12
------	---	----	----------	-----------	---------	----

22

MK1 23

common
ITALY

PGMC

Demo - CALL PGMC/3

WRKCMTDFN

DSPLY Avvio programma PGMD. Invio per proseguire.

Opz	Definiz.	N°	Uten.	Nome	Sottopr.	Utente
■ *JOB	commit	lav.	lav.	lav.	*NONE	MRIVA

Visualizzazione stack di chiamata						
Lavoro:	Utente:	Numero:	-----Gruppo attivazione-----			
Sottoproc.			Tipo	Programma	Nome	Numero
			QCMD	QSYS	*DFTACTGRP	0000000000000001
			QUICMENU	QSYS	*DFTACTGRP	0000000000000001
1	QUIMNDRV	QSYS	*DFTACTGRP	0000000000000001		
2	QUIMGFLW	QSYS	*DFTACTGRP	0000000000000001		
3	QUICMD	QSYS	*DFTACTGRP	0000000000000001		
	PGMC	MK1SQL	*DFTACTGRP	0000000000000002		
	PGMC	MK1SQL	*DFTACTGRP	0000000000000002		
→	PGMD	MK1SQL	*DFTACTGRP	0000000000000002		
	PGMD	MK1SQL	*DFTACTGRP	0000000000000002		

Commitment control for everyone

23

MK1 24

common
ITALY

PGMC

Demo - CALL PGMC/4

WRKCMTDFN

DSPLY Eseguito update 000210. Proseguire? (S/N)

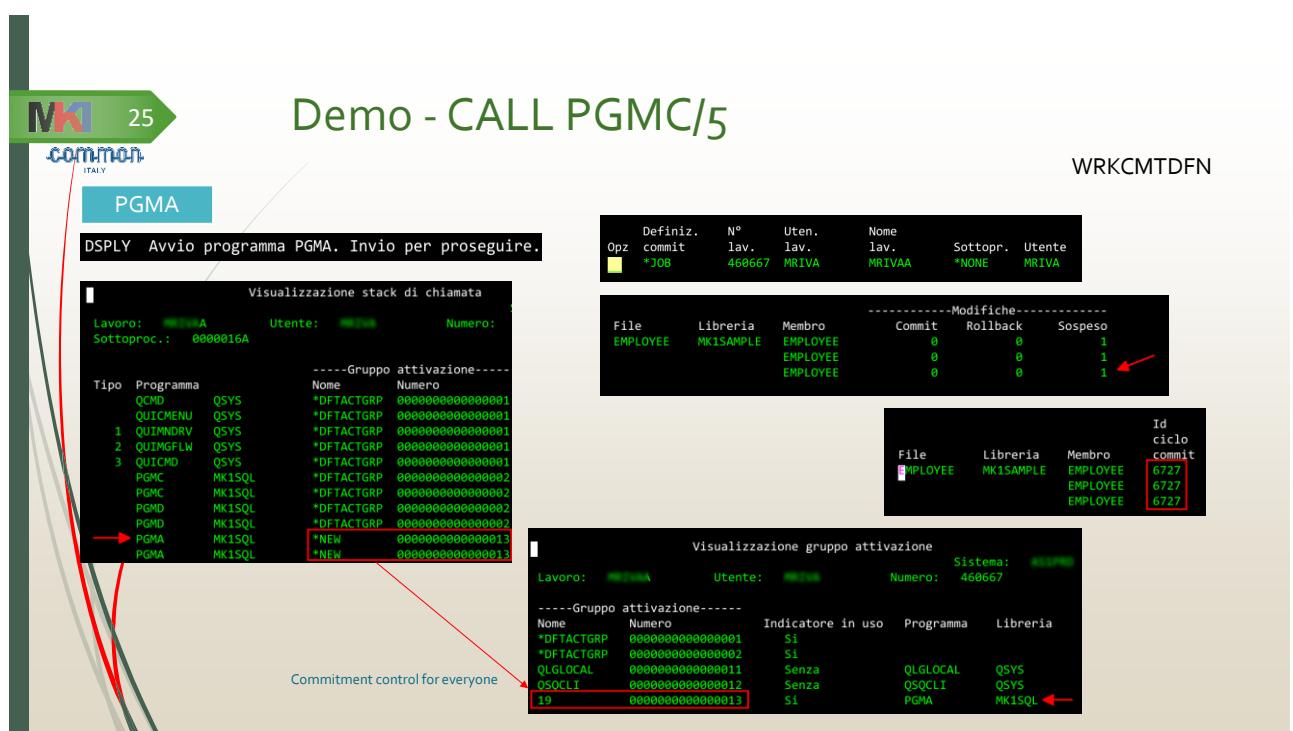
Visualizz. stato livello record						
Lavoro:	Utente:	Numero:	Sistema: 460667			
Definizione commit : *JOB						
File	Libreria	Membro	-----Modifiche-----			
EMPLOYEE	MK1SAMPLE	EMPLOYEE	Commit	Rollback	Sospeso	
		EMPLOYEE	0	0	1	1

File	Libreria	Membro	Id	ciclo
EMPLOYEE	MK1SAMPLE	EMPLOYEE	6727	6727

Opz	Giornale	Libr.	Id	ciclo	Blocchi	Modifiche
■ QSQJRN	MK1SAMPLE	6727			2	2

Commitment control for everyone

24



25

Demo - CALL PGMC/6



26

MK1 27

Demo - CALL PGMC/7

WRKCMTDFN

common
ITALY

PGMB

DSPLY Eseguito update 000240. Proseguire? (S/N)

Opz	Definiz.	N°	Risinc.	Modif.
	commit	lav.	in corso	locali sospese
*JOB		460667	NO	SI
20		460667	NO	SI

Visualizz. stato livello record Sistema: ALM000

Lavoro: **20** Utente: **460667** Numero: **460667**

Definizione commit : **20**

File	Libreria	Membro	-----Modifiche-----
EMPLOYEE	MKISAMPLE	EMPLOYEE	Commit Rollback Sospeso
			0 0 1

Id ciclo commit : **6735**

Opz	Giornale	Libr.	BloCCI	Modifiche
QSORN	MKISAMPLE		di record	in sospeso
			1	1

Definizione commit : **20**

File	Libreria	Membro	Id ciclo commit
EMPLOYEE	MKISAMPLE	EMPLOYEE	
			6735

Sequenza	Cod.	Tipo	Oggetto	Libreria	Lavoro	Ora
6735	C	SC	start ciclo di commit			15:25:09
6736	R	UB	EMPLOYEE	MKISAMPLE		15:25:09
6737	R	UP	EMPLOYEE	MKISAMPLE		15:25:09

Commitment control for everyone

27

MK1 28

Demo - CALL PGMC/8

WRKCMTDFN

common
ITALY

PGMB

DSPLY PGMB ha eseguito commit. Invio per proseguire

Opz	Definiz.	N°	Risinc.	Modif.
	commit	lav.	in corso	locali sospese
*JOB		460667	NO	SI
20		460667	NO	NO

File	Libreria	Membro	-----Modifiche-----
EMPLOYEE	MKISAMPLE	EMPLOYEE	Commit Rollback Sospeso
			1 0 0

Visualizzazione stato definizione commit 20/01/26 15:31:25

Lavoro: **20** Utente: **460667** Numero: **460667**

Sottopr. : *NONE
ID LUW (Logical Unit of Work) . . . : APPN: **X'BD21C5AF077B'**,00002
ID spazio blocco : UDB_01000000000409F5
Definizione commit : **20**
Gruppo attivazione : **20**
Gruppo ASP : *SYSBAS

Limite blocco : 500000000
Commit durevole : SI
Numero di commit : **1**
Numero di rollback : 0
giornale predefinito : Libreria :

Commitment control for everyone

28

MK1 29

common
ITALY

PGMB

DSPLY PGMB arresterà il contr.sincr. Invio per proseguire
 DSPLY Arresto controllo di sincronia con errori
 ENDCMTCTL non è consentito. Sono presenti delle modifiche in sospeso.

DSPLY PGMB ha chiuso il file EMPLOYEE. Invio per proseguire

DSPLY PGMB arresterà il contr.sincr. Invio per proseguire

Commitment control for everyone

Visualizz. stato livello record Sistema: ASIPRD
 Lavoro: MRIVA Utente: MRIVA Numero: 460667
 Definizione commit : 28
 File Libreria Membro Liv blocco Stato Risoluzione
 EMPLOYEE MKISAMPLE EMPLOYEE *CHG APERTO accessi contemp.
 *WAIT

Visualizz. stato livello record Sistema: ASIPRD
 Lavoro: MRIVA Utente: MRIVA Numero: 460667
 Definizione commit : 28
 File Libreria Membro Liv blocco Stato Risoluzione
 accessi contemp.
 (Non ci sono modifiche a livello record sotto controllo di commit.)

Definiz.	N°	Uten.	Nome	Sottopr.	Utente
Opz commit	lav.	lav.	lav.	*NONE	MRIVA
■ *JOB	460667	MRIVA	MRIVAA	*NONE	MRIVA

29

MK1 30

common
ITALY

PGMC

DSPLY PGMC arresterà il contr.sincr. Invio per proseguire
 DSPLY Arresto controllo di sincronia con errori

Chiusura PGMC

SIGNOFF

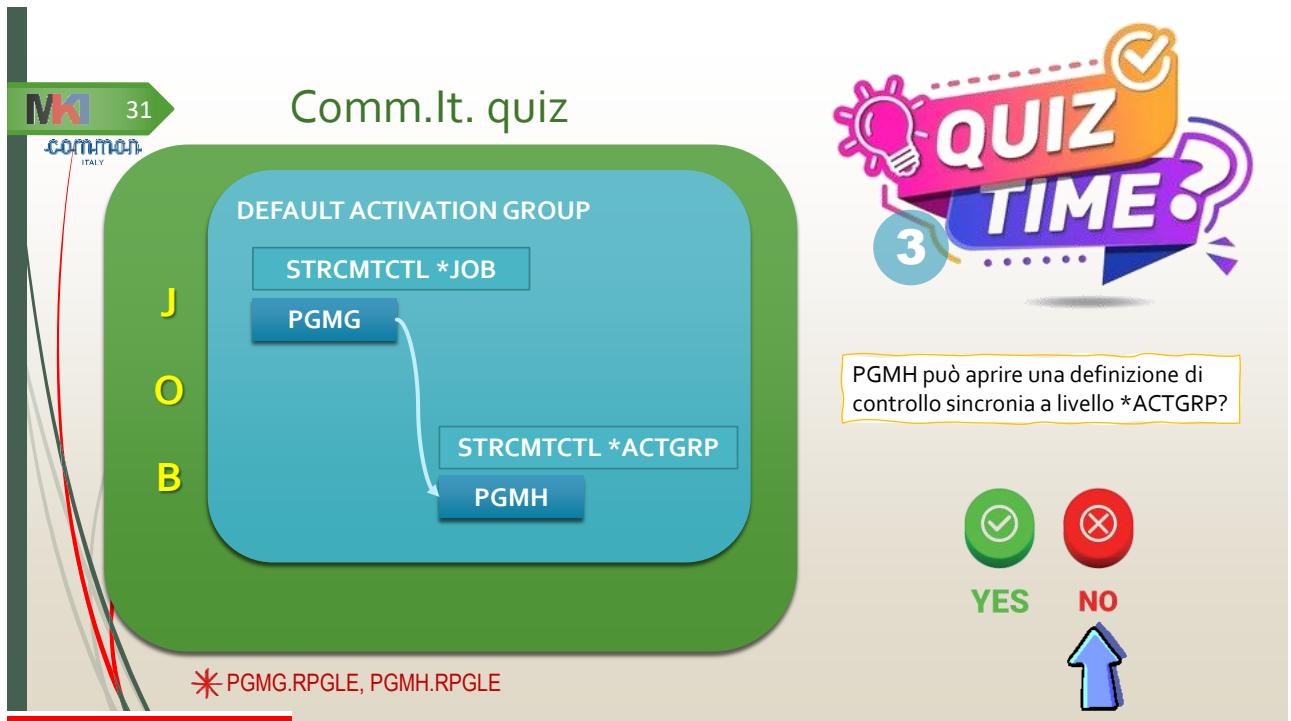
Visualizz. stato livello record Sistema: ASIPRD
 Lavoro: MRIVA Utente: MRIVA Numero: 460667
 Definizione commit : *JOB
 File Libreria Membro Liv blocco Stato Risoluzione
 EMPLOYEE MKISAMPLE EMPLOYEE *CHG APERTO accessi contemp.
 *WAIT

Definiz.	N°	Uten.	Nome	Sottopr.	Utente
Opz commit	lav.	lav.	lav.	*NONE	MRIVA
■ *JOB	460667	MRIVA	MRIVAA	*NONE	MRIVA

(Non ci sono definizioni di commit attive)

CPF8356 Diagnostica 30 20/01/26 15:41:04,336486 QTNEND QSYS 2075 QWTPITP2 QSYS 0439
 Messaggio . . . : Il controllo di commit è terminato con 3 modifiche non sottoposte a commit.
 5770SSI V7RSM0 220415 Registrazione lavoro ASIPRD 20/01/26 15:41:04 CET Pag. 14
 Nome lavoro : MRIVA Utente : MRIVA Numero : 460667
 Descrizione lavoro : QPF2JOB Libreria : QGPL
 IDMSG TIPO GRAV DATA ORA DA PGM LIBERTA INST A PGM LIBRERIA INST
 Causa . . . : È stato eseguito il rollback di modifiche in sospeso poiché vi erano modifiche non sottoposte a commit nel momento in cui è terminato il controllo di commit per la definizione di commit *JOB con un id LWM (logical unit of work/unità logica di lavoro) APPN. X'BCFEBB5E077B'.00001.

30



31

Controllo sincronia - isolamento transazioni/3

Solo programmi in ambiente ILE possono aprire transazioni in un gruppo di attivazione diverso da quello di default

in un lavoro **possono**
esistere più transazioni
contemporanee e
indipendenti se e solo se
nel job sono in esecuzione
uno o più programmi ILE

Ogni transazione può allocare al max 500.000.000 di record, ma si consiglia (*IBM documentation*) di non superare i 2.000 record per transazione

Commitment control for everyone

32

Controllo sincronia - isolamento transazioni/4

In un ambiente misto OPM e ILE se si desidera che tutti i programmi **condividano la medesima definizione** di controllo di sincronia è essenziale che l'ambito sia ***JOB**

Commitment control for everyone

33



Livelli di isolamento delle transazioni

integrità e sicurezza del dato

Livello	Descrizione	Attivo	Letture sporche	Record fantasma	Allocazione record letti	Note
*RR/RR	LETTURA RIPETIBILE (Repeatable Read or Serializable)	✓	✗	✗	✓	Garantisce che i record letti non possono essere modificati da un altro gruppo di attivazione e che ogni record modificato in un altro gruppo di attivazione non può essere letto fino a quando viene consolidato Allocata tutti i record letti e il gruppo di attivazione è completamente isolato rispetto ad altri
*ALL/RS	LETTURA STABILE (Read Stability)	✓	✗	✓	✓	Garantisce che i record letti non possono essere modificati da un altro gruppo di attivazione e che ogni record modificato in un altro gruppo di attivazione non può essere letto fino a quando viene consolidato → come RR Record "fantasma": a differenza di RR eseguendo più volte la stessa query possono comparire i record aggiunti in altri gruppi di attivazione
*CS/CS	LETTURA SINCRONIZZATA (Cursor Stability or Read Committed)	✓	✗	✓	✗	Garantisce che ogni record modificato in un altro gruppo di attivazione non può essere letto fino a quando viene consolidato → come RR o RS A differenza di RR e RS i record letti possono essere modificati da altri gruppi di attivazione
*CHG/UR	LETTURA NON SINCRONIZZATA (Uncommitted Read)	✓	✓	✓	✗	Livello più basso di controllo di sincronia. Consente di leggere record modificati in altri gruppi di attivazione anche se non ancora consolidati
*NONE/NC	NESSUNO	✗	✓	✓	✗	Ogni singolo aggiornamento è effettivamente sincronizzato quando viene completato. Non è possibile eseguire commit/rollback

Commitment control for everyone

<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=concepts-isolation-level>

34

Livelli di isolamento delle transazioni/2

- ▶ **Letture sporche:** è possibile leggere dati che sono stati variati ma non sincronizzati da un altro lavoro.
- ▶ **Record fantasma:** la LUW 1 legge un set di record che soddisfa certi criteri. La LUW 2 inserisce un nuovo record che soddisfa i criteri di selezione della query della LUW 1. La LUW 1 riesegue la query e legge anche i nuovi record
- ▶ **Lettura non ripetibile:** la LUW 1 legge un record. La LUW 2 modifica quel record e lo consolida. La LUW1 rilegge il medesimo record ed ottiene i nuovi dati consolidati dalla LUW 2

<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=level-comparison-isolation-levels>

Commitment control for everyone

35

Livello di allocazione

- ▶ Il parametro **LCKLVL** in STRCMTCTL determina il livello di allocazione dei record di default

Tipo	Descrizione	Conseguenze
* ALL	allocazione dei record modificati e letti durante tutta la transazione	- anche un record letto senza scopo di aggiornamento è allocato
* CS	allocazione dei record modificati durante tutta la transazione allocazione dei record letti fino al rilascio o alla successiva lettura	- un altro lavoro non può leggere record per aggiornamento che sono già stati letti dal lavoro corrente - il lavoro corrente non può leggere record per aggiornamento che sono stati allocati di tipo *update in un altro lavoro
* CHG	allocazione dei record modificati durante tutta la transazione	

Commitment control for everyone

<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=control-commit-lock-level>

36

Prerequisiti per attivare controllo di sincronia

Specifiche di controllo e definizione file

Opzioni precompilatore SQL

Commitment control for everyone

37

H specifiche di controllo

- ▶ Keyword per activation group
 - ▶ DFTACTGRP (*YES | *NO)
 - ▶ ACTGRP (*STGMDL | *NEW | *CALLER | '*nome*')

F specifiche definizione file

- ▶ keyword COMMIT
- ▶ keyword USROPN COMMIT (*ind-variable*)
se la variabile *ind-variable* è impostata a '1' il controllo di sincronia è attivato, se '0' invece non viene attivato

Commitment control for everyone

38

STRCMTCTL / ENDCMTCTL

► STRCMTCTL

avvia una definizione di controllo di sincronia

- ▶ Se già attivo → errore CPF8351

► ENDCMTCTL

arresta una definizione di controllo di sincronia

- ▶ Interattivo: se eseguito con modifiche in sospeso o con risorse aperte → CPA8350 o CPF8355

- ▶ CM: esegue commit e prosegue

- ▶ RB: esegue rollback e prosegue

- ▶ Batch: se eseguito con modifiche in sospeso o con risorse aperte → rollback

Commitment control for everyone

Embedded SQL

- ▶ Parametro **COMMIT** nei comandi di compilazione

- ▶ Oppure nel sorgente si può specificare la direttiva di compilazione con l'istruzione SQL set option. P.es.:

exec sql set option commit = *CHG;

- ▶ Oppure il livello di isolamento può essere specificato in ogni singola istruzione SQL DELETE, INSERT, SELECT, UPDATE
(*isolation-clause*)

... with ur;

- ▶ **Implicitamente** viene avviato il controllo di sincronia a livello di **activation group**

Commitment control for everyone

<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=statement-isolation-clause>

Chiudere una transazione/1

- ▶ Una transazione viene chiusa esplicitamente con le operazioni di commit (vengono consolidate le modifiche) o rollback (vengono annullate le modifiche)
- ▶ I codici operativi RPG per commit e rollback sono:
COMMIT, ROLBK
- ▶ Le istruzioni SQL per commit e rollback sono
`exec sql commit;`
`exec sql rollback;`

Commitment control for everyone

41



Chiudere una transazione/2

▶ COMMIT

- ▶ Consolida tutte le modifiche eseguite sui record dal precedente commit/rollback
- ▶ Rilascia tutti i lock sui record
- ▶ Non viene alterata la posizione dei file

▶ ROLLBACK

- ▶ Annulla tutte le modifiche eseguite sui record a partire dal precedente commit/rollback o dal savepoint (se embedded SQL)
- ▶ Rilascia tutti i lock sui record
- ▶ Riposiziona i file alla posizione *al momento del precedente commit* (cfr. esempio slide 60)

Commitment control for everyone

42

Commit e rollback

Consolidare o annullare una transazione

Commitment control for everyone

43

Comm.it. quiz

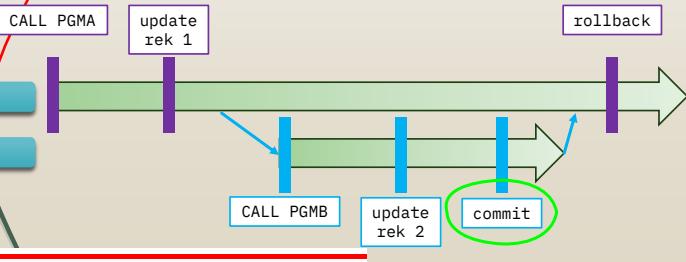
PGMA e PGMB vengono eseguiti entrambi nel *DFTACTGRP con COMMIT = *CHG

- PGMA esegue un update del record 1, quindi chiama il PGMB
- PGMB esegue un update del record 2, esegue commit e ritorna al chiamante
- PGMA esegue rollback



Quanti record vengono consolidati?

0 1 2



44

Esempio transazioni/1

PGMA -> PGMB
dft

- PGMA e PGMB vengono eseguiti entrambi nel *DFTACTGRP con COMMIT = *CHG
 - PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB
 - PGMB esegue un update di un altro record, esegue commit e ritorna al chiamante
 - PGMA esegue rollback

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'48953C039E92'.00001	1 ✓ ↗
PGMB	update 1 record	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'48953C039E92'.00001	2 ✓ ↗
PGMB	commit	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'48953C039E92'.00002	0
PGMB	return			
PGMA	rollback	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'48953C039E92'.00003	0

RISULTATO: entrambi gli update vengono consolidati sul db dal commit eseguito da PGMB

Commitment control for everyone

TCMT1A.SQLRPGLE, TCMT1B.SQLRPGLE



45

Comm.lt. quiz

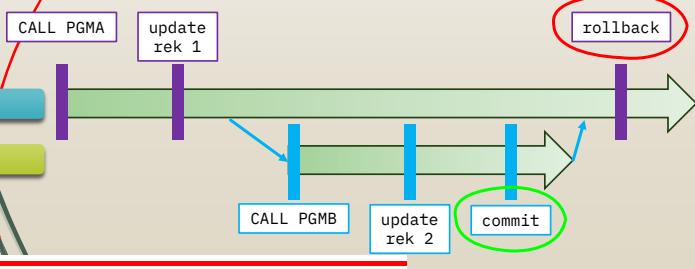


PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG

- PGMA esegue un update del record 1, quindi chiama il PGMB
- PGMB esegue un update del record 2, esegue commit e ritorna al chiamante
- PGMA esegue rollback

Quanti record vengono consolidati?

0 1 2
↑



46

MK1
common
ITALY

47

Esempio transazioni/2

PGMA
dftPGMB
new

- PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG

PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB

PGMB esegue un update di un altro record, esegue commit e ritorna al chiamante

PGMA esegue rollback

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00001	1 ✗ ↗
PGMB	update 1 record	act group 19	APPN.sysname.X'5A75E299C288'.00001	1 ✓ ↘
PGMB	commit	act group 19	APPN.sysname.X'5A75E299C288'.00002	0 ↗
PGMB	return	<i>si chiude automaticamente act group 19 perché gestito dal sistema</i>		
PGMA	rollback	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00002	0

RISULTATO: solo l'update eseguito da PGMB viene consolidato sul db

TCMT2A.SQLRPGLE, TCMT2B.SQLRPGLE



47

MK1
common
ITALY

48

Comm.lt. quiz

PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG

- PGMA esegue un update del record 1, quindi chiama il PGMB
- PGMB esegue un update del record 2 e ritorna al chiamante
- PGMA esegue rollback



Quanti record vengono consolidati?

0 1 2



Chi ha consolidato il record n. 2?

48

49

Esempio transazioni/3

PGMA
dft

PGMB
new

- ▶ PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG

PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB

PGMB esegue un update di un altro record, NON esegue commit esplicito e ritorna al chiamante
PGMA esegue rollback

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00001	1 ✗ ↗
PGMB	update 1 record	act group 19	APPN.sysname.X'5A75E299C288'.00001	1 ✓ ↘
PGMB	return	<i>si chiude act group 19 e viene eseguito un commit隐式</i>		
PGMA	rollback	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00002	0

RISULTATO: solo l'update eseguito da PGMB viene consolidato sul db

Commitment control for everyone

✳ TCMT3A.SQLRPGLE, TCMT3B.SQLRPGLE



49

50

Esempio transazioni/4

PGMA
dft

PGMB
name

- ▶ PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP('PGMB') con COMMIT = *CHG

PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB

PGMB esegue un update di un altro record, esegue commit e ritorna al chiamante
PGMA esegue rollback

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00001	1 ✗ ↗
PGMB	update 1 record	act group PGMB	APPN.sysname.X'5A75E299C288'.00001	1 ✘ ↗
PGMB	return	<i>non si chiude act group PGMB perché non gestito dal sistema e la transazione rimane sospesa</i>		
PGMA	rollback	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00002	0

RISULTATO: l'update eseguito da PGMB rimane in sospeso fino a quando non viene chiuso l'actgrp PGMB

Commitment control for everyone

✳ TCMT4A.SQLRPGLE, TCMT4B.SQLRPGLE

50

MK1
common
ITALY

51

Esempio transazioni/5

PGMA
dft

PGMB
new

- ▶ PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG
- PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB con estensore errore CALLP(E)
- PGMB esegue un update di un altro record e prima di eseguire commit si interrompe per un'eccezione non prevista, quindi ritorna a PGMA che prosegue all'istruzione successiva
- PGMA esegue rollback

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00001	1 ✘ ↗
PGMB	update 1 record	act group 19	APPN.sysname.X'5A75E299C288'.00001	1 ✘ ↗
PGMB	eccezione 🐞	si chiude act group 19 e viene eseguito un rollback implicito		
PGMA	rollback	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00002	0

RISULTATO: nessun update viene consolidato sul db

Commitment control for everyone

✳ TCMT5A.SQLRPGLE, TCMT5B.SQLRPGLE

51

MK1
common
ITALY

52

Comm.lt. quiz

PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG

- PGMA esegue un update del record 1, quindi chiama il PGMB
- PGMB esegue un update del record 2 e ritorna al chiamante
- PGMA si chiude normalmente
- viene chiuso normalmente il job (signoff)

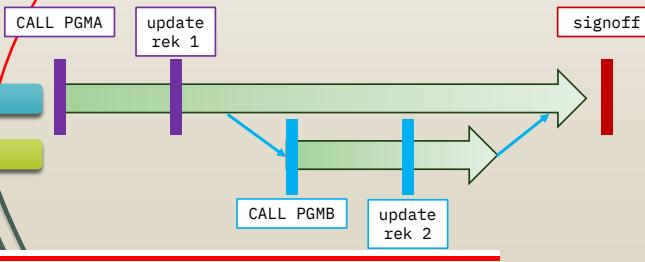


Quanti record vengono consolidati?

0

1

2



52

53

Esempio transazioni/6

PGMA
dft

PGMB
new

- ▶ PGMA viene eseguito in *DFTACTGRP e PGMB in ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG

PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB

PGMB esegue un update di un altro record, NON esegue commit esplicito e ritorna al chiamante
PGMA si chiude normalmente senza eseguire commit e poi viene chiuso normalmente il job

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A75B9A8C288'.00001	1 ✗ ↘
PGMB	update 1 record	act group 19	APPN.sysname.X'5A75E299C288'.00001	1 ✓ ↗
PGMB	return	<i>si chiude act group 19 e viene eseguito un commit隐式</i>		
PGMA	return	<i>transazione rimane sospesa con il rek aggiornato da PGMA ancora allocato</i>		
==	endjob	<i>si chiude il job e viene eseguito un rollback隐式</i>		

RISULTATO: solo l'update eseguito da PGMB viene consolidato sul db

TCMT6A.SQLRPGLE, TCMT6B.SQLRPGLE



53

54

Esempio transazioni/7

PGMA -> PGMB
new - caller

- ▶ PGMA viene eseguito in ACTGRP(*NEW) e PGMB in ACTGRP(*CALLER) con COMMIT = *CHG

PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB

PGMB esegue un update di un altro record, NON esegue commit esplicito e ritorna al chiamante
PGMA esegue commit

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	act group 19	APPN.sysname.X'48953C039E92'.00001	1 ✓ ↗
PGMB	update 1 record	act group 19	APPN.sysname.X'48953C039E92'.00001	1 ✓ ↗
PGMB	return	<i>NON si chiude act group 19 e quindi non viene eseguita nessuna azione隐式</i>		
PGMA	commit	act group 19	APPN.sysname.X'48953C039E92'.00002	0
PGMA	return	<i>si chiude act group 19 e viene eseguito un commit隐式 anche se non eseguito esplicitamente da pgmA</i>		

RISULTATO: entrambi gli update vengono consolidati sul db dal commit eseguito da PGMA

TCMT7A.SQLRPGLE, TCMT7B.SQLRPGLE

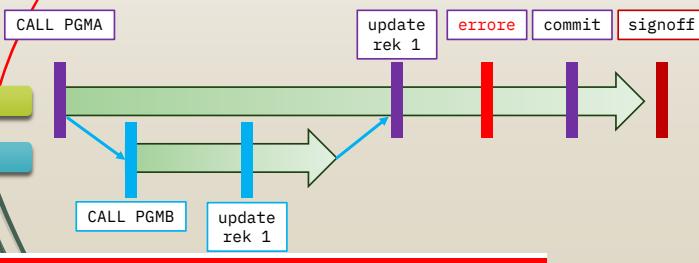
54

55

Comm.lt. quiz

PGMA viene eseguito in ACTGRP(*NEW) e PGMB in *DFTACTGRP con COMMIT = *CHG

- PGMA chiama il PGMB
- PGMB esegue update del record 1 e ritorna al chiamante
- PGMA tenta di eseguire update sullo stesso record modificato da PGMB



Quanti record vengono consolidati?

0

1

55

56

Esempio transazioni/8

PGMA
new

PGMB
dft

PGMA viene eseguito in ACTGRP(*NEW) e PGMB in *DFTACTGRP con COMMIT = *CHG
PGMA chiama il PGMB; PGMB esegue un update di un record ma NON esegue commit esplicito e ritorna al chiamante; PGMA tenta di eseguire update sullo stesso record modificato da PGMB

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	si apre act group 22		APPN.sysname.X'5A779697C288'.00001	
PGMB	update record n	*DFTACTGRP	APPN.sysname.X'5A77D18EC288'.00001	1 ✘
PGMB	return		NON si chiude dftactgrp e non viene eseguita nessuna azione implicita transazione rimane sospesa con il rek aggiornato da PGMB allocato	
PGMA	update record n	act group 22	errore record allocato	
PGMA	commit	act group 22	APPN.sysname.X'5A779697C288'.00002	
PGMA	return		si chiude act group 22 ma la transazione del *dftactgrp rimane sospesa con il rek aggiornato da PGMB ancora allocato	
--	endjob		si chiude il job e viene eseguito un rollback隐式	

RISULTATO: l'update di PGMA fallisce, l'update di PGMB rimane in sospeso fino a che si chiude il job

* TCMT8A.SQLRPGLE, TCMT8B.SQLRPGLE



56

Esempio transazioni/9

PGMA
newPGMB
new

- ▶ PGMA e PGMB vengono eseguiti in due ACTGRP(*NEW) con COMMIT = *CHG
- PGMA esegue un update, quindi chiama il PGMB
- PGMB esegue un update di un altro record, esegue commit e ritorna al chiamante
- PGMA esegue commit

Programma	Azione	Ambito ctl sincronia	ID LUW	Modifiche in sospeso
PGMA	update 1 record	act group 21	APPN.sysname.X'5A6EF3A9C263'.00001	1 ✓ ↘
PGMB	update 1 record	act group 22	APPN.sysname.X'5A6FE4BBC263'.00001	1 ✓ ↘
PGMB	commit	act group 22	APPN.sysname.X'5A6FE4BBC263'.00002	0 ↗
PGMA	commit	act group 21	APPN.sysname.X'5A6EF3A9C263'.00002	0 ↗

RISULTATO: ogni update eseguito da PGMA e PGMB viene consolidato sul db dal proprio commit in modo indipendente

Commitment control for everyone

✳ TCMT9A.SQLRPGLE, TCMT9B.SQLRPGLE

57



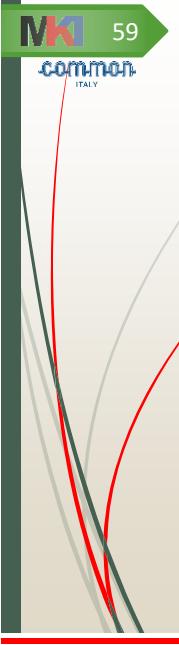
Commit o rollback implicito

Contesto	Azione implicita
✗ Programma si interrompe con eccezione non prevista	rollback
✓ Gruppo di attivazione si chiude normalmente	commit
✗ Gruppo di attivazione si chiude con errori	rollback
✓ Definizioni di commit in ambito *JOB o *DFTACTGRP	nessuna
✓ Chiusura di un lavoro *JOB normale o anomala	rollback

<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=control-system-initiated-end-commitment>

Commitment control for everyone

58



Concorrenza di accesso

Livello di isolamento delle transazioni

Commitment control for everyone

59



Comm.it. quiz

Cosa succede se tento di leggere i record modificati in una transazione in esecuzione su un altro job o activation group?

Dipende dall'impostazione del livello di isolamento delle transazioni:
*CHG, *CS, *ALL, *RR

Il livello di isolamento di default è *CHG



60



MK1

61

Concorrenza di accesso: esempi

common
ITALY

Programma che apre una transazione per aggiornare dei record

```
dcl-s Domanda char(51);
dcl-s Risposta char(1);

exec sql
  set option COMMIT = *CHG;
  *CS;
  *CS, CONACC = *CURCMT;
  *RS;
  *RS;

exec sql
  update EMPLOYEE
    set BONUS = BONUS + 10
    where EMPNO = '000010';

Domanda = 'Confermi la modifica di EMPLOYEE? (S/N)';
dsply Domanda ' ' Risposta;

if %upper(Risposta) = 'S';
  exec sql
    commit;
else;
  exec sql
    rollback;
endif;

*inlr = *on;
return;
```

TCMTCTL1*.SQLRPGLE

Programma che legge lo stesso record durante la transazione

```
dcl-s Domanda char(51);
dcl-s Risposta char(1);
dcl-s wBonus packed(9:2);

exec sql
  set option COMMIT = *CHG;
  *CS;
  *CS, CONACC = *CURCMT;
  *RS;
  *RS;

dou %upper(Risposta) <> 'S';
  exec sql
    select BONUS
      into :wBonus
      from EMPLOYEE
      where EMPNO = '000010';

  Domanda = 'BONUS di EMPNO 000010 è ' +
    %char(wBonus) + '. Rileggo? (S/N)';
  dsply Domanda ' ' Risposta;
enddo;

*inlr = *on;
return;
```

TCMTCTL2*.SQLRPGLE

Commitment control for everyone

61

MK1

62

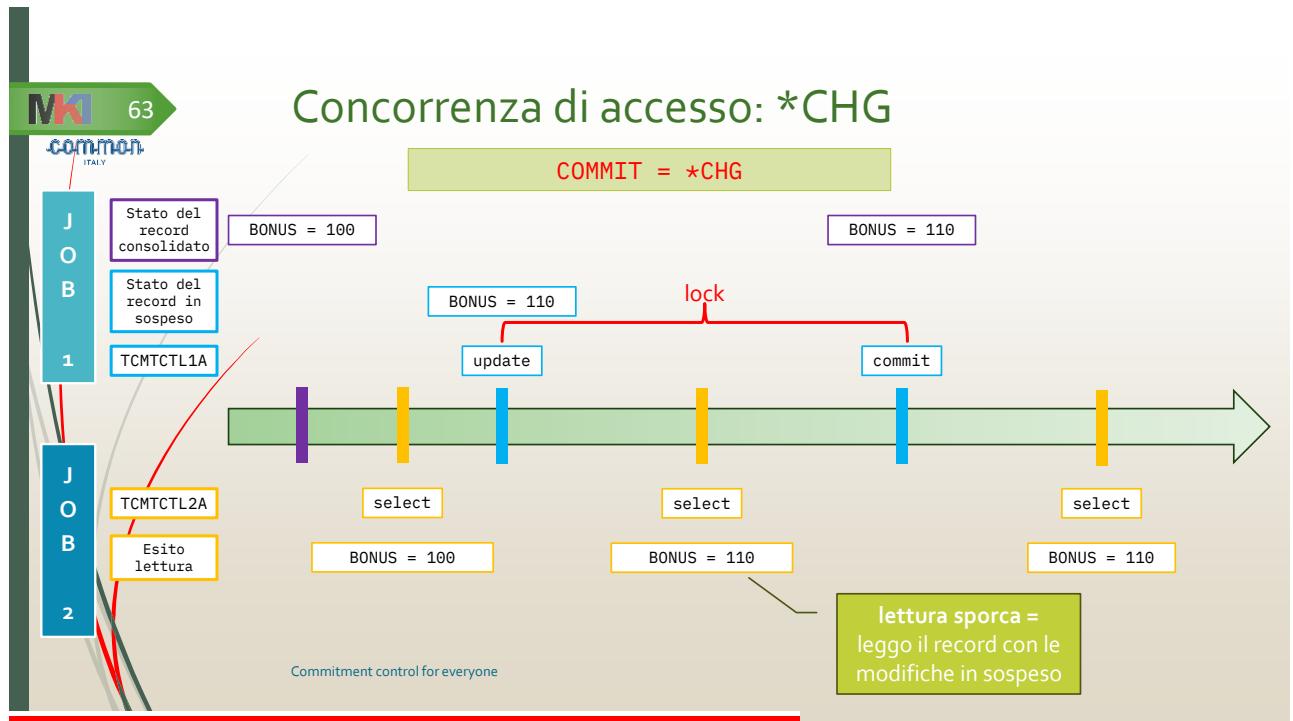
*CHG vs *CS

common
ITALY

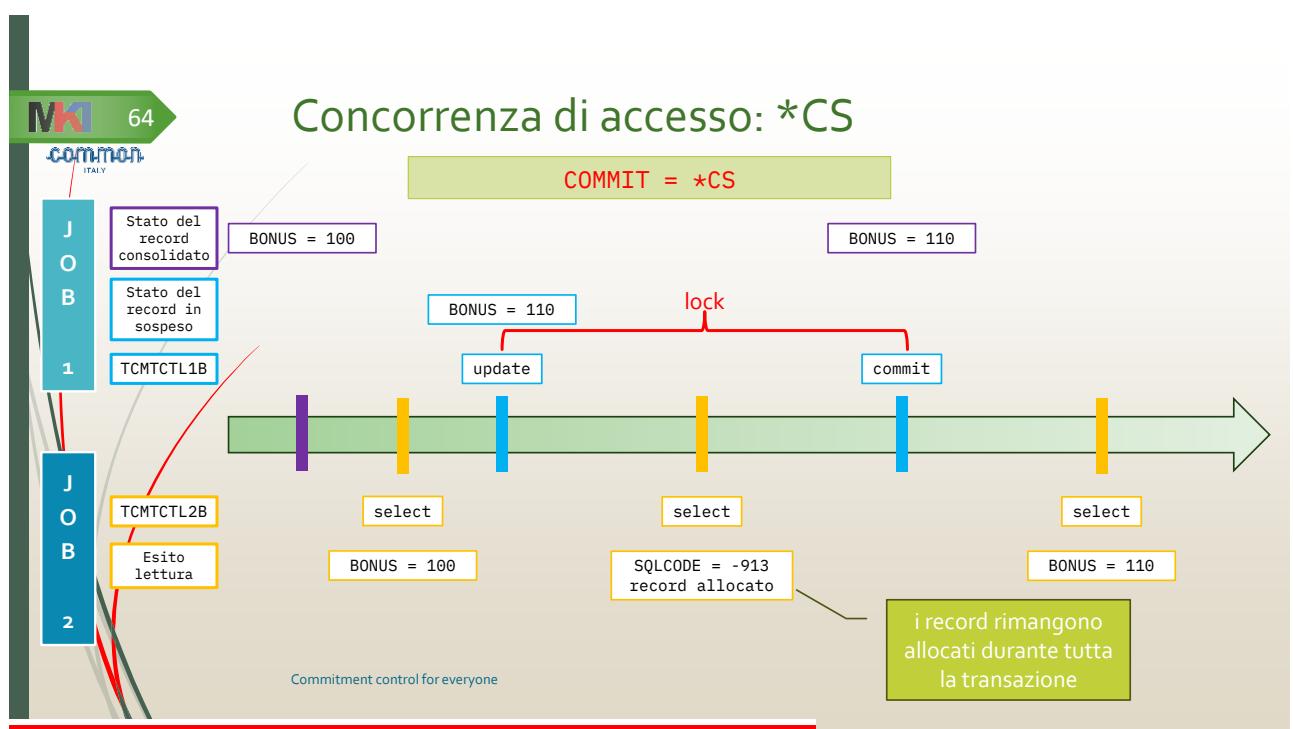
Livello	Descrizione	Attivo	Letture sporche	Record fantasma	Allocazione record letti	Note
*CS/CS	LETTURA SINCRONIZZATA (Cursor Stability or Read Committed)	✓	✗	✓	✗	Garantisce che ogni record modificato in un altro gruppo di attivazione non può essere letto fino a quando viene consolidato → come RR o RS A differenza di RR e RS i record letti possono essere modificati da altri gruppi di attivazione
*CHG/UR	LETTURA NON SINCRONIZZATA (Uncommitted Read)	✓	✓	✓	✗	Livello più basso di controllo di sincronia. Consente di leggere record modificati in altri gruppi di attivazione anche se non ancora consolidate

Commitment control for everyone

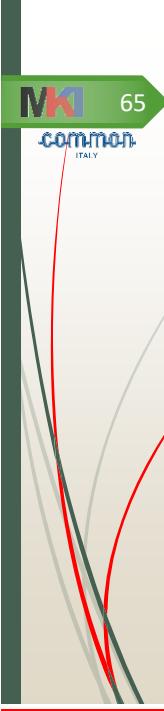
62



63



64

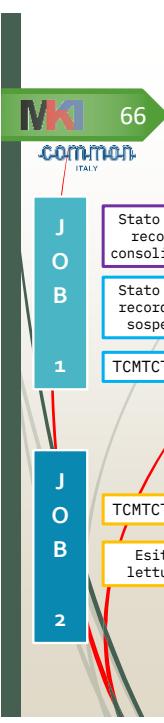


Concurrent access resolution

- ▶ opzione CONACC
- ▶ *CURCMT (currently committed): vengono letti i dati correntemente in stato consolidato ignorando le modifiche in sospeso
- ▶ *WAIT: attende che la transazione che alloca il record venga chiusa con commit o rollback; se viene superato il tempo di attesa del record (WAITRCD) viene restituito sqlcode = -913
- ▶ *DFT: non viene modificata l'impostazione e viene ereditata quella precedentemente impostata

Commitment control for everyone

65



Concorrenza di accesso con *CURCMT

COMMIT = *CS, CONACC = *CURCMT

Commitment control for everyone

66

MK1 common ITALY

67

***CHG vs *ALL**

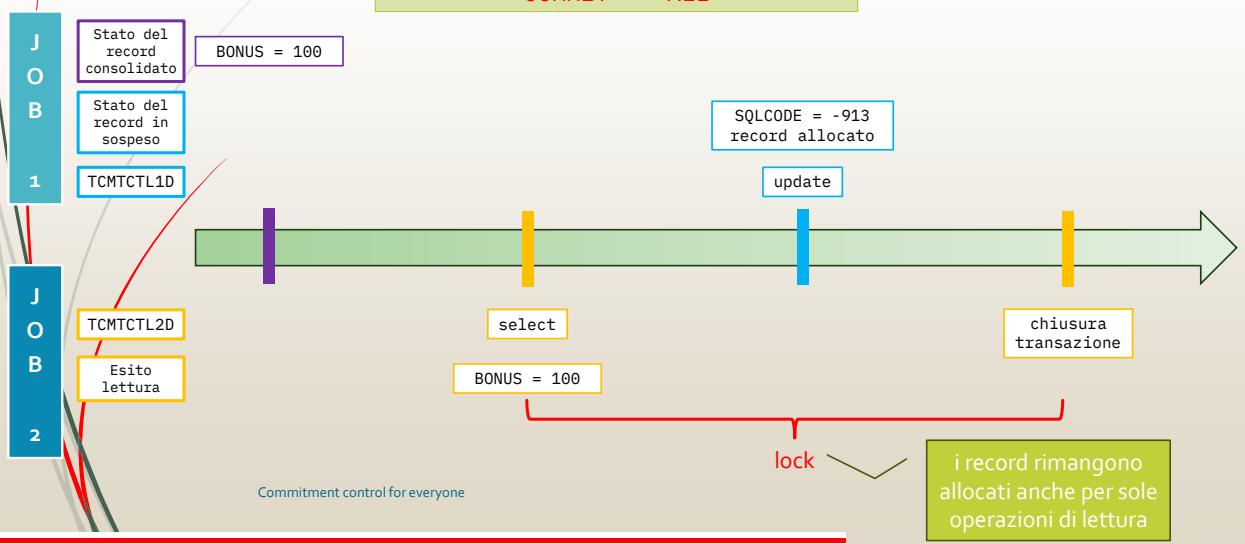
Livello	Descrizione	Attivo	Lettura sporche	Record fantasma	Allocazione record letti	Note
*ALL/RS	LETTURA STABILE (Read Stability)	✓	✗	✓	✓	Garantisce che i record letti non possono essere modificati da un altro gruppo di attivazione e che ogni record modificato in un altro gruppo di attivazione non può essere letto fino a quando viene consolidato → come RR Record "fantasma": a differenza di RR eseguendo più volte la stessa query possono comparire i record aggiunti in altri gruppi di attivazione
*CS/CS	LETTURA SINCRONIZZATA (Cursor Stability or Read Committed)	✓	✗	✓	✗	Garantisce che ogni record modificato in un altro gruppo di attivazione non può essere letto fino a quando viene consolidato → come RR o RS A differenza di RR e RS i record letti possono essere modificati da altri gruppi di attivazione
*CHG/UR	LETTURA NON SINCRONIZZATA (Uncommitted Read)	✓	✓	✓	✗	Livello più basso di controllo di sincronia. Consente di leggere record modificati in altri gruppi di attivazione anche se non ancora consolidate

Commitment control for everyone

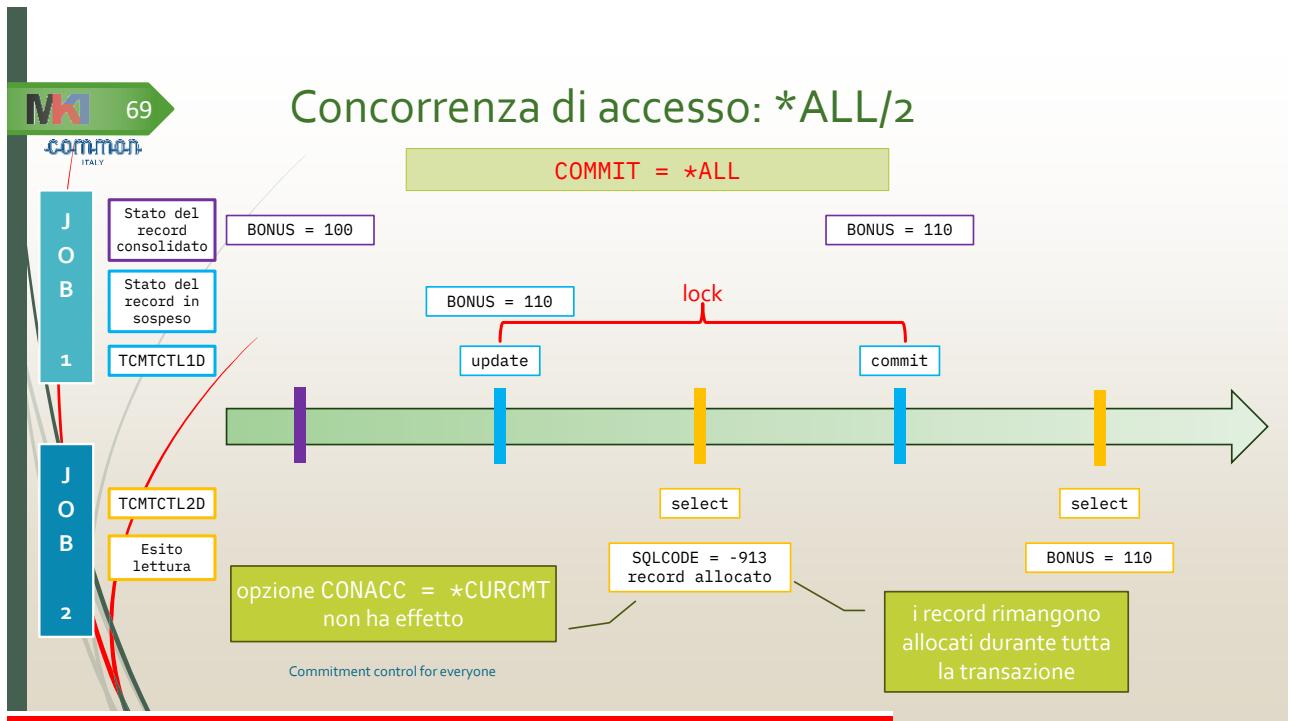
67

MK1 common ITALY

68

Concorrenza di accesso: *ALL/1**COMMIT = *ALL**

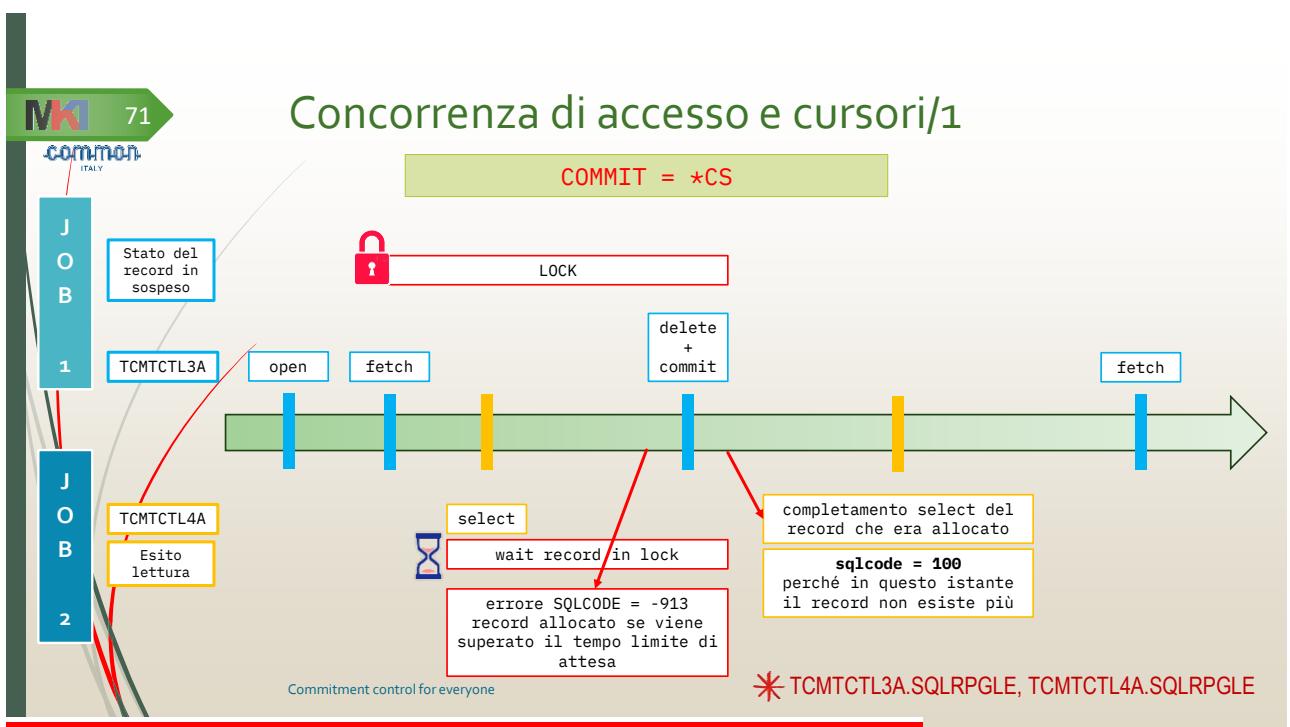
68



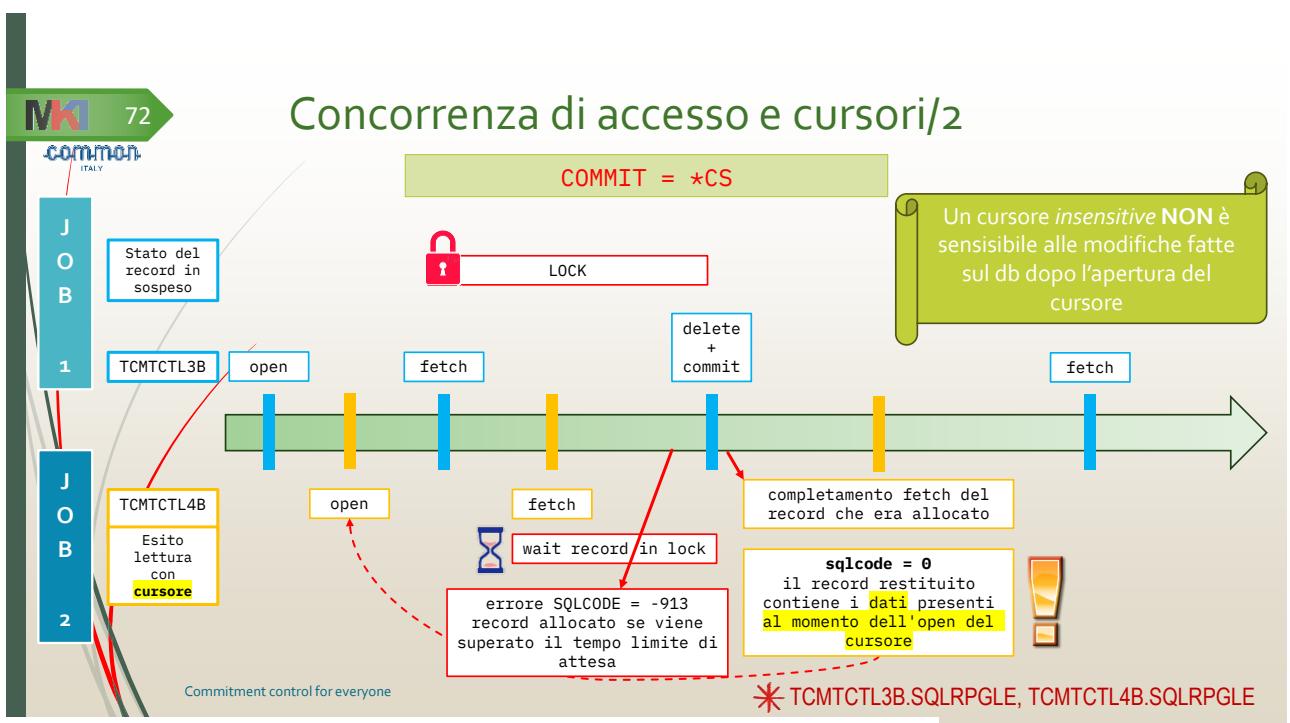
69



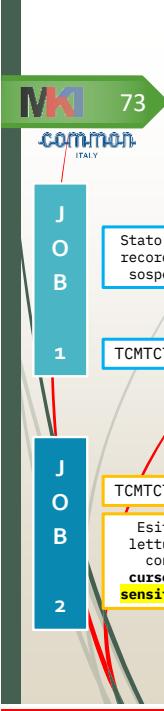
70



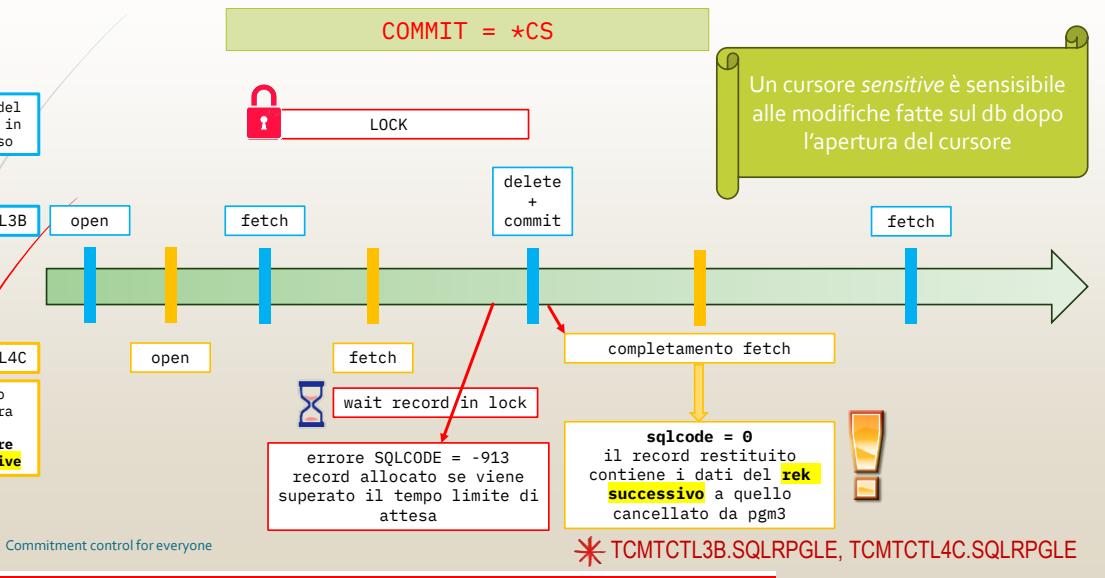
71



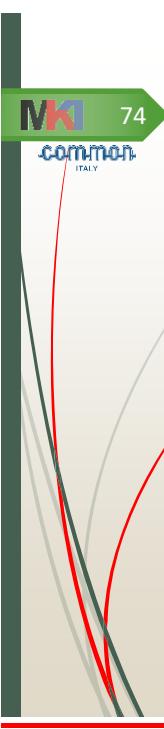
72



Concorrenza di accesso e cursori/3



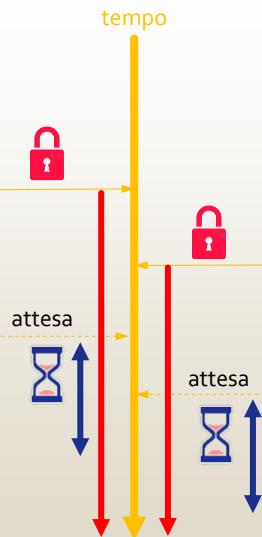
73



Deadlock

Commit control for everyone

* DEADL1.RPGLE, DEADL2.RPGLE



74

Controllo sincronia e cursori SQL/1

- Se si lavora con i cursori può essere necessario specificare la keyword **hold** per mantenere aperti i cursori


```
exec sql commit hold;
exec sql rollback hold;
```

Esempio log con cursore e commit senza keyword hold

Create ODP.

Cursore CEMP aperto.

```
1 righe richiamate dal cursore CEMP.
1 righe aggiornate in EMPLOYEE in MK1SAMPLE.
1 righe richiamate dal cursore CEMP.
1 righe aggiornate in EMPLOYEE in MK1SAMPLE.
1 righe richiamate dal cursore CEMP.
1 righe aggiornate in EMPLOYEE in MK1SAMPLE.
ODP cancellato.
Commit completo.
```

Dopo commit alla successiva istruzione **fetch** restituisce
sqlcode = -501

Commit senza keyword hold chiude il cursore

Commitment control for everyone

* TCMTC1.SQLRPGLE, TCMTC2.SQLRPGLE

75

Controllo sincronia e cursori SQL/2

- durante il ciclo di lettura di un *cursore di sola lettura* l'istruzione **rollback hold** non modifica il posizionamento del cursore
- se il *cursore è di aggiornamento* un rollback eseguito durante il ciclo **riposiziona il cursore** al record sul quale si trovava a inizio del ciclo di commit, quindi dopo il rollback non è possibile eseguire un'istruzione **update/delete where current of...** e la successiva **fetch** riparte dal record letto all'inizio del ciclo di commit
- se il *cursore è di aggiornamento* un commit eseguito durante il ciclo **consolida le modifiche pendenti** e rilascia i lock dei record quindi non è possibile eseguire un'istruzione **update/delete where current of...**

Commitment control for everyone

* TCSRHK1A.SQLRPGLE, TCSRHK1B.SQLRPGLE, TCSRHK1C.SQLRPGLE

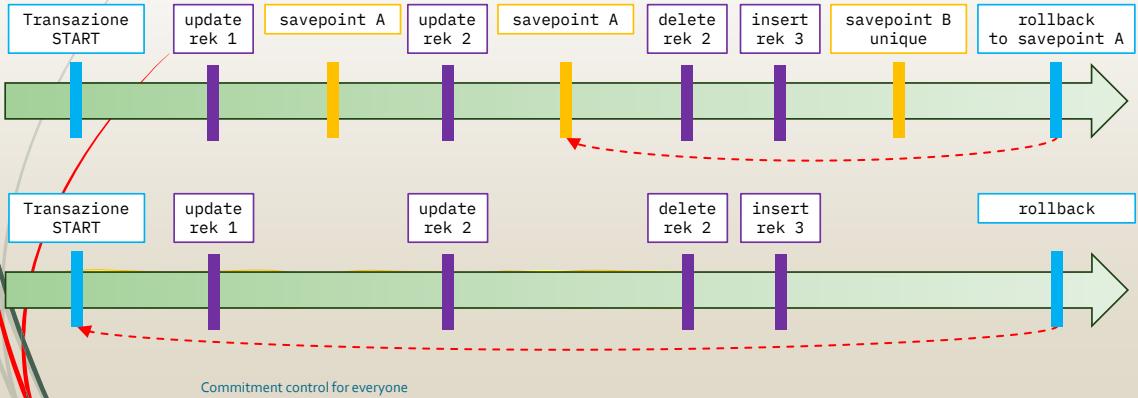
76

MK1
common
ITALY

77

Savepoint/1

- ▶ L'istruzione **savepoint** consente di identificare uno o più punti all'interno di un ciclo di commit dove è possibile ritornare con un'istruzione di rollback



77

MK1
common
ITALY

78

Savepoint/2

- ▶ **exec sql savepoint HERE**
on rollback retain cursors
p.es. il savepoint con nome HERE consente di poter eseguire un rollback a questo punto mantenendo aperto i cursori e mantenendo anche la posizione del cursore al momento in cui è stato salvato il savepoint
- ▶ si può tornare al savepoint HERE con l'istruzione SQL
exec sql rollback to savepoint HERE

<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=integrity-savepoints>

Commitment control for everyone

✳ TCSR BK3C.SQL RPGLE

78

MK1
common
ITALY

79

Savepoint/3

- ▶ Impostare un savepoint
`exec sql savepoint nome [unique] [on rollback retain cursors]`
- ▶ Eseguire un rollback ritornando ad un savepoint salvato
`exec sql rollback to savepoint nome`
- ▶ Eseguire un rollback ritornando all'ultimo savepoint
`exec sql rollback to savepoint`
- ▶ Rilasciare un savepoint
`exec sql release savepoint nome`
in ogni caso il savepoint viene rilasciato al termine della transazione

Commitment control for everyone

79

MK1
common
ITALY

80

Gestione errori

- ▶ Codici di errore ([program status code](#))
 - ▶ 00802: Commitment control not active
 - ▶ 00803: Rollback operation failed
 - ▶ 00804: Error occurred on COMMIT operation
 - ▶ 00805: Error occurred on ROLBK operation
- ▶ SQL code
 - ▶ -774, -426, -30090: Invalid Transaction Termination
 - ▶ -7017: SQL statements cannot be executed under commitment control, because commitment control is already active to another relational database
 - ▶ -7007: COMMIT or ROLLBACK is not allowed, because commitment control has not been started.
 - ▶ -175: The commit operation failed, because a resource in the unit of work was not able to commit its resources.

Commitment control for everyone

80

81

Stato controllo sincronia

- ▶ Per visualizzare le informazioni sulla stato del controllo sincronia di un job è possibile
 - ▶ Menu gestione lavoro (Rich.sistema > opz. 3 Visual. lavoro corrente > opz. 16 Visualizzazione stato controllo convalida)
 - ▶ **WRKCMTDFN**: consente di visualizzare le informazioni del controllo di sincronia anche di altri lavori.
P.es. tutti i lavori con transazioni pendenti
WRKCMTDFN JOB(*ALL) STATUS(*PENDING)

```
Gestione definizioni di commit           Sistema: [REDACTED]
Immettere le opzioni e premere Invio.
 5=Visual. stato   12=Gestione lavoro  14=Commit forzato
 16=Rollback forzato ...
Opz. Definiz. N° Utent. Nome
commit lav. lav. Sottopr. Utente
*0FACTGRP 110229 QPADEV000C *NONE
19          110229 QPADEV000C *NONE
```

Commitment control for everyone

81

82

Stato controllo sincronia in ACS

Gestione schemi > Database > Nome_sistema > Transazioni > **Transazioni database**

N.B. occorre avere autorizzazione per il comando ADDPFTRG

Commitment control for everyone

82

Stato controllo sincronia

Informazioni visualizzate in base all'ambito della definizione del controllo di sincronia

	commitment definition	activation group	job	thread
JOB-LEVEL	*JOB	==	nome job	*NONE
ACTIVATION-GROUP-LEVEL	nome activation group	nome activation group	nome job	*NONE
TRANSACTION-SCOPED	*TNSOBJ	==	nome job	thread
EXPLICITLY-NAMED¹	nome definizione (Q*)	==	nome job	*NONE

¹ possono essere avviati solo dal sistema operativo per gestire sue transazioni indipendenti dall'applicazione

Commitment control for everyone

Nome definizione controllo sincronia

Activation group	Ambito	Nome
qualsiasi	job	*JOB
default activation group	activation group	*DFTACTGRP
user-named activation group	activation group	nome activation group
system-named activation group	activation group	nome activation group
==	explicitly named	Q*
==	transaction	*TNSOBJ

Commitment control for everyone

Identificatore del ciclo di commit

- ▶ Un ciclo di commit è il tempo che intercorre tra due confini di commit
- ▶ Il ciclo di commit è identificato dal **numero di sequenza della voce di giornale C SC** (start commit cycle)
- ▶ L'identificatore del ciclo di commit è **presente in ogni voce di giornale** scritta durante il ciclo di commit

Commitment control for everyone

85

ID transazione

- ▶ L'ID di una transazione o LUW è una stringa così composta **APPN . sysname . X ' 48953C039E92 ' . 00001**
- ▶ la porzione evidenziata in **azzurro** è diversa per ogni *definizione di controllo sincronia*
- ▶ all'interno della stessa definizione di controllo sincronia ad ogni commit/rollback la porzione finale evidenziata in **rosso** si incrementa identificando il *ciclo di commit*

Commitment control for everyone

86

Voci di giornale per controllo sincronia/1

Voci di giornale per cicli di controllo sincronia

- ▶ C BC: begin commitment control -> STRCMTCTL
- ▶ C SC: start commit cycle -> al primo record modificato
- ▶ C PC: Preparazione blocco di commit -> inizio commit implicito
- ▶ C CM: commit -> commit concluso con successo
- ▶ C R1: inizio del rollback
- ▶ C RB: rollback -> rollback concluso con successo
- ▶ C CN: fine del rollback
- ▶ C LW: fine transazione -> quando si conclude il commit/rollback
- ▶ C EC: fine commitment control -> ENDCMTCTL

Per le voci CM e RB viene indicato se il commit è implicito (contrassegno = 2) o esplicito (contrassegno = 0)

Commitment control for everyone

Voci di giornale per controllo sincronia/2

Voci di giornale per operazioni relative ai savepoint:

- ▶ C SB: start of savepoint -> creazione di un SQL savepoint
- ▶ C SQ: release of savepoint -> quando viene rilasciato un SQL savepoint
- ▶ C SU: rollback of savepoint -> quando viene eseguito un rollback di un savepoint

Non vengono scritte su giornale se la variabile di ambiente QTN_JRNSAVPT_MYLIB_MYJRN = *NO con MYLIB e MYJRN rispettivamente nome libreria e nome giornale

Commitment control for everyone

Voci di giornale per controllo sincronia/3

Voci di giornale per aggiornamenti dei record a seguito di un'operazione di rollback.

- ▶ R BR: immagine precedente del record aggiornato per rollback
- ▶ R DR: record cancellato per rollback
- ▶ R UR: immagine successiva del record aggiornato per rollback

Commitment control for everyone

Gestire i giornali con SQL

- ▶ Proprietà del giornale: [JOURNAL_INFO](#)
- ▶ Proprietà del ricevitore: [JOURNAL_RECEIVER_INFO](#)
- ▶ Pulizia ricevitori: [DELETE_OLD_JOURNAL_RECEIVERS](#)
- ▶ Tipi voci di giornale: [JOURNAL_CODE_INFO](#)
- ▶ Visualizzazione voci di giornale: [DISPLAY_JOURNAL](#)

[Creare SQL Views per interpretare
QSYS2.DISPLAY JOURNAL](#)
(FAQ400, 10-mar-2023, Roberto De Pedrini)
Procedura [Create_Display_Journal_Table_View](#)

[Tool EXPJRNE](#)
(Thomas Radatz, 10-apr-2025)

Commitment control for everyone

* Commitment control for everyone.sql

MK1 common ITALY 91

Perché lo si teme?

- ▶ si teme che tutti i file siano sincronizzati sullo stesso giornale. Quindi si teme per timore di decaimento di performance e di occupazione spazio disk.
- ▶ prima di ILE era più temioso l'uso o la sincronia multi-giornale
- ▶ prima di ILE il rischio di sincronia agiva sulla durata dell'activation
- ▶ poiché gli user sono regolari su giornale non si temeva maggior attenzione nella manipolazione di oggetti e librerie
- ▶ la necessità del disegno alternativo per definire correttamente le transazioni e gli activation

DON'T BE AFRAID

Commitment control for everyone

91

MK1 common ITALY 92

Commitment control for everyone

92

Glossario del controllo di sincronia

It	En
transazione	logical unit of work (LUW)
ciclo di commit	commit cycle
livello di isolamento	isolation level
confine della transazione	boundary
ambito	scope
definizione di controllo sincronia	commitment definition
commitment control	controllo di sincronia

Commitment control for everyone

93

Bibliografia

- ▶ Database commitment control 7.6:
https://www.ibm.com/docs/en/ssw_ibm_i_76/pdf/rzakjpdf.pdf
- ▶ Documentazione IBM commitment control 7.6:
<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=database-commitment-control>
- ▶ Documentazione IBM SQL reference 7.6:
<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=reference-sql>
- ▶ Documentazione IBM SQL Programming 7.6 - Commitment control:
<https://www.ibm.com/docs/en/i/7.6.0?topic=integrity-commitment-control>
- ▶ Looking for Commitment part 1, di Paul Tuohy, 19-giu-2019,
<https://www.itjungle.com/2019/06/19/guru-classic-looking-for-commitment-part-1/>
- ▶ Looking for Commitment part 2, di Paul Tuohy, 17-lug-2019,
<https://www.itjungle.com/2009/03/18/fhg031809-story01/>
- ▶ Looking for Commitment part 3, di Paul Tuohy, 14-ago-2019,
<https://www.itjungle.com/2019/08/14/guru-classic-looking-for-commitment-part-3/>
- ▶ Soft Commit: Worth a Try on IBM i5/OS V5R4, di Hernando Bedoya, 31-lug-2006,
<https://www.redbooks.ibm.com/abstracts/tipso623.html#4>

Commitment control for everyone

94

95

Riferimenti



- ▶ E-mail aziendale: marco.riva@ivolution.it



- ▶ Blog: www.markonetools.it



- ▶ E-mail blog: info@markonetools.it



- ▶ Linkedin: www.linkedin.com/in/marcoriva-mk1



- ▶ Twitter: [@MarcoRiva73](https://twitter.com/@MarcoRiva73)



- ▶ Facebook: <https://www.facebook.com/markonetools/>



- ▶ YouTube: youtube.com/@markonetools

Commitment control for everyone

95

96

Disclaimer

DISCLAIMER 2022 MarkOneTools

Questa pubblicazione è fornita "as is" senza garanzia di alcun tipo.

Tutti i riferimenti in questo documento a siti web sono forniti solo per comodità e non possono essere considerati come approvazione di tali siti web. I materiali di tali siti web non fanno parte del materiale di questo documento e l'uso di tali siti web è a proprio rischio.

Tutti i marchi appartengono ai rispettivi proprietari.

Le informazioni contenute nella presente documentazione possono essere riservate e sono, comunque, destinate esclusivamente ai partecipanti al corso. I contenuti del documento sono stati redatti con la massima cura e diligenza, e sottoposti ad un accurato controllo. Si declina tuttavia ogni responsabilità, diretta e indiretta, nei confronti degli utenti e in generale di qualsiasi terzo, per eventuali imprecisioni, errori, omissioni derivanti dai suddetti contenuti. Nessuna parte di questa pubblicazione può essere riprodotta o trasmessa in qualsiasi forma o per qualsiasi scopo senza la preventiva ed espressa autorizzazione del proprietario.

Questo documento contiene esempi di programmi in linguaggio sorgente, i quali illustrano le tecniche di programmazione. È possibile copiare, modificare e distribuire questi esempi in ogni forma allo scopo di sviluppo ed utilizzo. Questi esempi non sono stati sottoposti a un processo di test sotto tutte le condizioni. Perciò non si garantisce l'affidabilità e la funzionalità completa dei programmi di esempio.

Commitment control for everyone

96

Personal disclaimer

DISCLAIMER 2022 MarkOneTools

Ho cercato in tutti i modi di produrre una documentazione ben fatta, precisa ed affidabile.

Le informazioni tecniche derivano dallo studio dei manuali IBM, della letteratura disponibile nel mondo del web, dalla pratica ed esperienza personale, dalla tradizione orale e dal confronto con persone di ogni livello.

Le opinioni sono opinioni. Ognuno ha le proprie:

- le mie opinioni sono mie. Non dell'azienda per cui lavoro, non di IBM
- le mie opinioni non sono necessariamente corrette
- ma d'altronde nemmeno le tue lo sono

Commitment control for everyone