	ema di una base di dati		magazzino, si desidera co	noscere: i dati del prodotto e l'indirizzo d	lei magazzini in cui sono presenti meno d	i
PRODOTTI(<u>Codice</u> ,Descri			50 pezzi del prodotto.	, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,		
MAGAZZINI(<u>Codice</u> ,Indir SCORTE(<u>Codice-P</u> ,Codice				vare il magazzino di Roma in cui abbiamo odice magazzino, Indirizzo, N-pezzi)	le scorte maggiori (restituire Codice	
		M D.			0,00	(ToT)
[a) U =	(SCORIE	COPICE:: CODICE-P PK	(ODOTT)) N COPICE	MAGAZZINI	P100 : OPRE 220, UNIT > 100 / N-PE	221-450
		6				
Query	tin ale:	Q: Mconice P. DE	SCRIZIONE, PREZZO-UNIT, INDICIZ	, (P100)		
1b) MROM	A = Ocho	MAGAZZ	INI) M20Sc	or = MROMA Mconiceconice	SCORTE	
M. C.	\sim ())	(M S.	cor)) COMP = Ocp	, /M S	νM ()
1139copy -	"PC,Mc,NC\ [CONCE-P-PC, CORICE-M-MC	N-PEZZI-NC (11203)	[67]) COM - O(P.	CODICE- P/\N-PERRI CHP (1129 JCOF	~ (\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \
D M C						
[= 11887	cor - 17 conc	[-P, NDIR) 220, CODICE-M,N	PERRICITION (COMP)	Q' : PMPRODOTIL CODIC	EL-COPICE PRODOTTI)	
Query	finale:	Q: Manuella	JDIR1 2 20, CODICE-M ,N-PE221, DE	CRITIONE (Q')		
F = {A->C, AB->D, ABH->		le è definito il seguente insiem H, E->B}	ne di dipendenze funzionali:			
2a) trovare le chiavi dell		•				
	osizione dello schema*,	in modo tale che ogni sottoso	chema sia in 3NF, e che la			
decomposizione preserv						
22) Noto	che C	non compa	re mai come	determinante, quiv	ndi non fará part	e della chiave.
Inizio	con i so	ttoinsiemi di	ABDEH			
		5,7,7,0,0	1.09 3			
OBPL.	D cash, al	0001	DOFT : D RN/D	DE' = R BE' + R. → DE	o' chique	
HOVE;	N. CONCrui	יס לעטרין סי	Brefer, Drink	DE, FR DE, FN VE	e chiave.	
					.,,,,	
Controllo	ADE = EA,	•R R ₽ EA e'	chiave. (Controllo BDEH.	→ HD _F ≠R _p EH _F · F	R → EH e' chiave.
Controllo	ADEH = F	EHE R => AHE +	R. ABEN - AB	R, EB +R. ABH =	R = BH ! R = BH e' C	hi ave
			,			
220 (10	C non	o' Prime A	1000 of chi 214	e (quind: non e' su	م مرد با ما مع المعرب	215
26) U33.	C NON	s filmo, p	AIDAI & CHI WA	e (doing: non 6 20	peruniave) + FI-C	Alors IS SNL
2C) Inizio	minimi Z	zando i det	erminaci: 1 = 21=	1. C'HB+D' HRH+C' U	BH → E, BH →A, BH →D, D →	C, DE →H, E →B}, ora
						C, DE→H, E→B\$, Ora
Controllo	i determin	ati:•AB-D, D	¢a¹∧ dé b¹. • Abh	→C, CEA → Sostituisco.	•ABH + E non andrá	sostituito, perche E e'
Controllo	i determin	ati:•AB-D, D	¢a¹∧ dé b¹. • Abh	→C, CEA → Sostituisco.	•ABH + E non andrá	
controllo determinal	i determina	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A	¢A [†] ∧ DéB [†] . • ABH 2nalogo. •BH-	→C, CEA → Sostituisco. « D, Br=B, Hr=H. • DE→1	-ABH-E non andra	sostituito, perche E e'
controllo determinal	i determina	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A	¢A [†] ∧ DéB [†] . • ABH 2nalogo. •BH-	→C, CEA → Sostituisco. « D, Br=B, Hr=H. • DE→1	-ABH-E non andra	sostituito, perche E e'
controllo determin al ridond an Ze	i determin co solo da . Afisa-cz	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A AB. ABi _{lara} {A	£A [†] Λ D € B [†] . • ABH 2n 2 logo. • BH - 8c}. ABH _{FIRDM-2} *{ABH	→ C, CEA → Sostituisco. • D, Br=B, Hr=H. • DE→1 D}. BHF BH→A={BHD C}. BHr	ABH+E non andra : H medesimo di ABH-	perche E e' E. Ora controllo le D'thic D. DETION 1: {BDEC}
controllo determin al ridond an Ze	i determin co solo da . Afisa-ci	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A AB. ABi _{lara} {A	£A [†] Λ D € B [†] . • ABH 2n 2 logo. • BH - 8c}. ABH _{FIRDM-2} *{ABH	→ C, CEA → Sostituisco. • D, Br=B, Hr=H. • DE→1 D}. BHF BH→A={BHD C}. BHr	ABH+E non andra : H medesimo di ABH-	perche E e' E. Ora controllo le D'thic D. DETION 1: {BDEC}
controllo determin al ridond an Ze	i determin co solo da . Afisa-ci	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A AB. ABi _{lara} {A	£A [†] Λ D € B [†] . • ABH 2n 2 logo. • BH - 8c}. ABH _{FIRDM-2} *{ABH	→C, CEA → Sostituisco. « D, Br=B, Hr=H. • DE→1	ABH+E non andra : H medesimo di ABH-	perche E e' E. Ora controllo le D'thic D. DETION 1: {BDEC}
controllo determin al ridond an Ze B & Effera.	i determina co solo da coper 2 coper	ati:•AB+D, D ABH.•BH-A AB. ABi _{leen} :{Al	£A [†] Λ D £ B [†] . • ABH 2n2logo. • BH → Βς}. ΑΒΗ [‡] _{[Αοπε} ξΑΒΗ ε	- C, C ∈ A → Sostituisco. • D, Br = B, Hr = H. • D ∈ → 1 D} BH + 18H → E, BH → A,	H medesimo di ABH-	Sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'floca D. DEfloca : {BDEC} Applico l'algoritmo.
controllo determin al ridond an Ze B & Effera.	i determina co solo da coper 2 coper	ati:•AB+D, D ABH.•BH-A AB. ABi _{leen} :{Al	£A [†] Λ D £ B [†] . • ABH 2n2logo. • BH → Βς}. ΑΒΗ [‡] _{[Αοπε} ξΑΒΗ ε	- C, C ∈ A → Sostituisco. • D, Br = B, Hr = H. • D ∈ → 1 D} BH + 18H → E, BH → A,	H medesimo di ABH-	perche E e' E. Ora controllo le D'thic D. DETION 1: {BDEC}
controllo determin al ridond an Ze B & Et/E-D. C'e' un	i determina co solo da c. Afriga-cz ? L. 2 coper 2ttributo	ati:•AB~D, D ABH.•BH~A AB. ABi _{lora} .{Ai tura minima che non app		- C, C ∈ A → Sostituisco. D, Br = B, Hr = H. • DE → 1 D}. BH BH BH C}. BH AB → D, ABH → E, BH → A, = C'e' un a d P. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → H-100	Sostituito, perche E e' E. Ora controllo le D'floc D. DEfloc 1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no => Allora la
controllo determin al ridond an Ze B & Et/E-D. C'e' un	i determina co solo da c. Afriga-cz ? L. 2 coper 2ttributo	ati:•AB~D, D ABH.•BH~A AB. ABi _{lora} .{Ai tura minima che non app		- C, C ∈ A → Sostituisco. D, Br = B, Hr = H. • DE → 1 D}. BH BH BH C}. BH AB → D, ABH → E, BH → A, = C'e' un a d P. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → H-100	Sostituito, perche E e' E. Ora controllo le D'floc D. DEfloc 1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no => Allora la
controllo determin al ridond an Ze B & Effen. C'e' un decomposi zin	i determina co solo da . Af _{f/sa-cs} : La coper attributo one e' : 19	ati:•AB-D, D ABH.•BH-A AB. ABi _{lor-1} :{Al tura minima che non app	&A^ A D&B. • ABH analogo. •BH = Bc}. ABH************************************	- C, C ∈ A → Sostituisco. • D, Br = B, Hr = H. • D ∈ → 1 D} BH + 18H → E, BH → A,	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → H-100	Sostituito, perche E e' E. Ora controllo le D'floc D. DEfloc 1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no => Allora la
controllo determin al ridond an Ze B & ET/E-B. C'e' un decomposi 2i 3) E' dato un file di 16 blocco contiene 4096 byte	i determina solo da Afriga-cs = { 2 cope 2ttributo one e' 1/9 68.600 record. Ogni record. Un puntatore a blocco od	Abi: • AB - D, D ABH. • BH - A AB. ABi _{ther,} :{Al tura minima che non app AC, ABD, ABH doccupa 426 byte, di cui 32 per cocupa 5 byte. Si utilizza una orga	Analogo. •BH- analogo. •BH- BC}. ABHFIAN: SABHC le e: F= SA+C, are in F? no E. BHA. DC. DEH. EB.	- C, C ∈ A → Sostituisco. D, Br = B, Hr = H. • DE → 1 D}. BH BH BH C}. BH AB → D, ABH → E, BH → A, = C'e' un a d P. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → H-100	Sostituito, perche E e' E. Ora controllo le D'floc D. DEfloc 1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no => Allora la
controllo determin al ridond an Ze B & Effen C'e' un decomposi zi 3) E' dato un file di 16 blocco contiene 4096 byte con record distributi unifi a) Calcolare!	i determini co solo da	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A ABH. • A ABH		- C, C ∈ A → Sostituisco. • D, Br = B, Hr = H. • DE → 1 D} BH BH BH D C} BH AB → D, ABH → E, BH → A, = C'e' un a d P. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → H-100	Sostituito, perche E e' E. Ora controllo le D'floc D. DEfloc 1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no => Allora la
controllo determin ad ridond an Ze B E E E L L L L L L L L L L L L L L L L	i determini co solo da c. Af _{F/{{R}-c}} ; cope altribito Dine e' 1/P 68.600 record. Ogni recon . Un puntatore a blocco o rimemente tra 250 bucket costo medio di una rice companione di ogni recon medio di una rice con medio di una rice	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A AB ABi _{the a} : {Al AB ABi _{the a} : {Al Che non app EAC, ABD, ABH Cocupa 426 byte, di cui 32 per cupa 5 byte. Si utilizza una orga directory e dei bucket ca considerando chiavi di hash u	$ \frac{1}{2} A A D \neq B $ Analogo. $ \frac{1}{2} A B H^{2} $ BC $ \frac{1}{2} A$	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D}. BHr BH→A:{BHDC}. BHr AR→D, ABH→E, BH→A, C'e' una dip. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB) n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin ad ridond an Ze B E E E L L L L L L L L L L L L L L L L	i determini co solo da c. Af _{F/{{R}-c}} ; cope altribito Dine e' 1/P 68.600 record. Ogni recon . Un puntatore a blocco o rimemente tra 250 bucket costo medio di una rice companione di ogni recon medio di una rice con medio di una rice	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A AB ABi _{the a} : {Al AB ABi _{the a} : {Al Che non app EAC, ABD, ABH Cocupa 426 byte, di cui 32 per cupa 5 byte. Si utilizza una orga directory e dei bucket ca considerando chiavi di hash u	$ \frac{1}{2} A A D \neq B $ Analogo. $ \frac{1}{2} A B H^{2} $ BC $ \frac{1}{2} A$	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D}. BHr BH→A:{BHDC}. BHr AR→D, ABH→E, BH→A, C'e' una dip. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB) n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin ad ridond an Ze B E E E L L L L L L L L L L L L L L L L	i determini co solo da c. Af _{F/{{R}-c}} ; cope altribito Dine e' 1/P 68.600 record. Ogni recon . Un puntatore a blocco o rimemente tra 250 bucket costo medio di una rice companione di ogni recon medio di una rice con medio di una rice	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A AB ABi _{the a} : {Al AB ABi _{the a} : {Al Che non app EAC, ABD, ABH Cocupa 426 byte, di cui 32 per cupa 5 byte. Si utilizza una orga directory e dei bucket ca considerando chiavi di hash u	$ \frac{1}{2} A A D \neq B $ Analogo. $ \frac{1}{2} A B H^{2} $ BC $ \frac{1}{2} A$	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D}. BHr BH→A:{BHDC}. BHr AR→D, ABH→E, BH→A, C'e' una dip. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB) n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin al ridond an ze B & Effera C'e' un decomposi zin 3) E' dato un file di 16 blocco continea 4096 byte con record distributi unifi 3a) Calcolare i 3b) Calcolare i 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bd iv	i determina solo da AF/SA-c3 attributo Due e' 1/9 8.600 record. Ogni recon . Un puntatore a blocco o memente tra 250 bucket 'occupazione della bucket l'occupazione della bucket l'occupazione della bucket exto occurrerebbero per av	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A ABH. • A ABH. • BH • A ABH. • A ABH. • A ABH. • A ABH. • ABH. • BH • A ABH. • ABH. • A ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. •	$A \cap A \cap A \cap B$ $A \cap A \cap B \cap B$ $A \cap B \cap$	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHFIBH→A={BHDC} BH; AB→D, ABH→E, BH→A, P c'e' una dip. in } la chiave DE⊆DEH	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB) n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin al ridond an ze B & Effera C'e' un decomposi zin 3) E' dato un file di 16 blocco continea 4096 byte con record distributi unifi 3a) Calcolare i 3b) Calcolare i 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bd iv	i determina solo da AF/SA-c3 attributo Due e' 1/9 8.600 record. Ogni recon . Un puntatore a blocco o memente tra 250 bucket 'occupazione della bucket l'occupazione della bucket l'occupazione della bucket exto occurrerebbero per av	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A ABH. • A ABH. • BH • A ABH. • A ABH. • A ABH. • A ABH. • ABH. • BH • A ABH. • ABH. • A ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. •	$A \cap A \cap A \cap B$ $A \cap A \cap B \cap B$ $A \cap B \cap$	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHFIBH→A={BHDC} BH; AB→D, ABH→E, BH→A, P c'e' una dip. in } la chiave DE⊆DEH	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB) n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin al ridond an ze B & Effer. C'e' un decomposi zin 3) E' dato un file di 16 blocco contiene 4096 byte con record distribuiti unifi 3a) Calcolare i 3b) Calcolare i 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bdiv Record	i determina solo da AF/SA-ci 2 cope attributo one e' :/P ss.600 record. Ogni recor Un puntatore a blocco o memente tra 250 bucket 'occupazione della bucket costo medio di una ricet et a cocorrerebbero per av et 250-5= 12	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A ABH. • ABH. • A ABH. • BH • A ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. • AB	Analogo. BH- analogo. BH- BC} ABHTHANT SABHC le e: F={A+C, are in F? no E, BHA, DC, DEH, EB la chiave. Un unizzazione hash univoche nore o uguale a 20 Blocchi X Buc	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D}. BHr BH→A:{BHDC}. BHr AR→D, ABH→E, BH→A, C'e' una dip. ii	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB I n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin al ridond an ze B & Effer. C'e' un decomposi zin 3) E' dato un file di 16 blocco contiene 4096 byte con record distribuiti unifi 3a) Calcolare i 3b) Calcolare i 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bdiv Record	i determina solo da AF/SA-ci 2 cope attributo one e' :/P ss.600 record. Ogni recor Un puntatore a blocco o memente tra 250 bucket 'occupazione della bucket costo medio di una ricet et a cocorrerebbero per av et 250-5= 12	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A ABH. • ABH. • A ABH. • BH • A ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. • AB	Analogo. BH- analogo. BH- BC} ABHTHANT SABHC le e: F={A+C, are in F? no E, BHA, DC, DEH, EB la chiave. Un unizzazione hash univoche nore o uguale a 20 Blocchi X Buc	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHFIBH→A={BHDC} BH; AB→D, ABH→E, BH→A, P c'e' una dip. in } la chiave DE⊆DEH	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB I n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin al ridond an ze B & Effer. C'e' un decomposi zin 3) E' dato un file di 16 blocco contiene 4096 byte con record distribuiti unifi 3a) Calcolare i 3b) Calcolare i 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bdiv Record	i determina solo da AF/SA-ci 2 cope attributo one e' :/P ss.600 record. Ogni recor Un puntatore a blocco o memente tra 250 bucket 'occupazione della bucket costo medio di una ricet et a cocorrerebbero per av et 250-5= 12	Abi: • AB • D, D ABH. • BH • A ABH. • A ABH. • BH • A ABH. • A ABH. • A ABH. • A ABH. • ABH. • BH • A ABH. • ABH. • A ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. •	Analogo. BH- analogo. BH- BC} ABHTHANT SABHC le e: F={A+C, are in F? no E, BHA, DC, DEH, EB la chiave. Un unizzazione hash univoche nore o uguale a 20 Blocchi X Buc	C, CEA → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHFIBH→A={BHDC} BH; AB→D, ABH→E, BH→A, P c'e' una dip. in } la chiave DE⊆DEH	ABH → E non andra's H medesimo di ABH → (ABH → BB) D → C, DE → H, E → BB I n cui compare tut E p => Ha un Join	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin al ridond an ze B & Effer. C'e' un decomposi zin 3) E' dato un file di 16 blocco contiene 4096 byte con record distribuiti unifi 3a) Calcolare i 3b) Calcolare i 3c) Quanti buc accessi? 3 2) Bdiv Record AvgTi	i determinion de la cope de la costa de la cope de la cope de la costa de la c	Abi: • AB - D, D ABH. • BH - A ABH. • A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • A ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. • AB	$A \cap A \cap A \cap B \cap A \cap B \cap A \cap A \cap B \cap A \cap A$	To, $C \in A^{\frac{1}{2}}$ Sostituisco. D, $B_r^* = B$, $H_r^* = H$. DE >1 D}. $BH_{FBH \rightarrow A} = \{BHDC\}$. BH_r^* AB > D, ABH > E, BH > A, For c'e' unadip. in B, 12 chiave DE \(\text{DE} \) B to \(CCO \). Record; Het $\Gamma = \frac{676}{3} = 75$.	ABH + E non andra's H medesimo di ABH - Book - De + H, E + B} n cui compare tut cp = D Ha un Join x Bucket = 168 600 = =	sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le D'fl,-c D. DEflor-1: {BDEC} Applico l'algoritmo. to R? no ⇒ Allora la senza perdita.
controllo determin al ridond an ze B & Effer. C'e' un decomposi zin 3) E' dato un file di 16 blocco contiene 4096 byte con record distribuiti unifi 3a) Calcolare i 3b) Calcolare i 3c) Quanti buc accessi? 3 2) Bdiv Record AvgTi	i determinion de la cope de la costa de la cope de la cope de la costa de la c	Abi: • AB - D, D ABH. • BH - A ABH. • A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • A ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. • AB	$A \cap A \cap A \cap B \cap A \cap B \cap A \cap A \cap B \cap A \cap A$	C, C∈A → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHr BH→A={BHDC} BHr AB→D, ABH→E, BH→A, F c'e' una dip. in All chiave DE⊆DEH Let T676 Becord devono essere x	ABH + E non andra's H medesimo di ABH - Book - De + H, E + B} n cui compare tut cp = D Ha un Join x Bucket = 168 600 = 1 x Bucket = 250 = 1	Sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le Diffico 1 algoritmo. to R? no => Allora la sen 2 a perdit a.
controllo determin al ridond an ze B & Ef/E-0. C'e' un decomposi zii 3) E' dato un file di 10 blocco continea 4096 byte con record distributi unifi 3a) Calcolare 3b) Calcolare 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bdiv Record 3b) AvgT 3c) = 2	i determina so solo da AFISA-c3 L a cope attributo Due e' 1/P 8.600 record. Ogni recor Un puntatore a blocco o Un puntatore a blocco o corpazione della buac e 2500-5= 2 Bloco = sme = 25 420 = P	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. •	Analogo. BH- analogo. BH- Bc} ABHF/ADM	C, C∈A → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHr BH→A={BHDC} BHr AB→D, ABH→E, BH→A, F c'e' una dip. in All chiave DE⊆DEH Let T676 Becord devono essere x	ABH + E non andra's H medesimo di ABH - Book - De + H, E + B} n cui compare tut cp = D Ha un Join x Bucket = 168 600 = 1 x Bucket = 250 = 1	Sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le Diffico 1 algoritmo. to R? no => Allora la sen 2 a perdit a.
controllo determin al ridond an ze B & Ef/E-0. C'e' un decomposi zii 3) E' dato un file di 10 blocco continea 4096 byte con record distributi unifi 3a) Calcolare 3b) Calcolare 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bdiv Record 3b) AvgT 3c) = 2	i determina so solo da AFISA-c3 L a cope attributo Due e' 1/P 8.600 record. Ogni recor Un puntatore a blocco o Un puntatore a blocco o corpazione della buac e 2500-5= 2 Bloco = sme = 25 420 = P	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. •	Analogo. BH- analogo. BH- Bc} ABHF/ADM	C, C∈A → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHr BH→A={BHDC} BHr AB→D, ABH→E, BH→A, F c'e' una dip. in All chiave DE⊆DEH Let T676 Becord devono essere x	ABH + E non andra's H medesimo di ABH - Book - De + H, E + B} n cui compare tut cp = D Ha un Join x Bucket = 168 600 = 1 x Bucket = 250 = 1	Sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le Diffico 1 algoritmo. to R? no => Allora la sen 2 a perdit a.
controllo determin al ridond an ze B & Ef/E-0. C'e' un decomposi zii 3) E' dato un file di 10 blocco continea 4096 byte con record distributi unifi 3a) Calcolare 3b) Calcolare 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bdiv Record 3b) AvgT 3c) = 2	i determina so solo da AFISA-c3 L a cope attributo Due e' 1/P 8.600 record. Ogni recor Un puntatore a blocco o Un puntatore a blocco o corpazione della buac e 2500-5= 2 Bloco = sme = 25 420 = P	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. •	$A \cap A \cap A \cap B \cap A \cap B \cap A \cap A \cap B \cap A \cap A$	C, C∈A → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHr BH→A={BHDC} BHr AB→D, ABH→E, BH→A, F c'e' una dip. in All chiave DE⊆DEH Let T676 Becord devono essere x	ABH + E non andra's H medesimo di ABH - Book - De + H, E + B} n cui compare tut cp = D Ha un Join x Bucket = 168 600 = =	Sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le Diffico 1 algoritmo. to R? no => Allora la sen 2 a perdit a.
controllo determin al ridond an ze B & Ef/E-0. C'e' un decomposi zii 3) E' dato un file di 10 blocco continea 4096 byte con record distributi unifi 3a) Calcolare 3b) Calcolare 3c) Quanti buc accessi? 3 a) Bdiv Record 3b) AvgT 3c) = 2	i determina so solo da AFISA-c3 L a cope attributo Due e' 1/P 8.600 record. Ogni recor Un puntatore a blocco o Un puntatore a blocco o corpazione della buac e 2500-5= 2 Bloco = sme = 25 420 = P	ati: • AB - D, D ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • BH - A ABH. • ABH. • ABH. • ABH. • A ABH. •	Analogo. BH- analogo. BH- Bc} ABHF/ADM	C, C∈A → Sostituisco. D, Br=B, Hr=H. • DE → I D} BHr BH→A={BHDC} BHr AB→D, ABH→E, BH→A, F c'e' una dip. in All chiave DE⊆DEH Let T676 Becord devono essere x	ABH + E non andra's H medesimo di ABH - Book - De + H, E + B} n cui compare tut cp = D Ha un Join x Bucket = 168 600 = 1 x Bucket = 250 = 1	Sostituito, perche' E e' E. Ora controllo le Diffico 1 algoritmo. to R? no => Allora la sen 2 a perdit a.