

# Hash join



A	901
B	903

C	901
D	904

E	911
F	912

G	902
H	904

L	907
M	902

N	907
P	903

Q	902
R	905

S	904
T	910



901	X
910	Y

918	X
911	Z

902	Z
912	Y

919	X
903	W

913	X
904	Y

900	V
914	V

905	X
915	Y

908	Z
916	Y

907	X
917	W

906	X
909	Y

→

A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910



00


01


02


03


04


...

...



901	X
910	Y

918	X
911	Z

902	Z
912	Y

919	X
903	W

913	X
904	Y


900	V
914	V

905	X
915	Y

908	Z
916	Y

907	X
917	W

906	X
909	Y




A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910


00		
01	A	901
02		
03		
04		

...

...




901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y



A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910

00		
01	A	901
02		
03	B	903
04		
...		



901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y



A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910



00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904

...

...

901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y



A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910



00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904

...

00	900	V
01	901	X
02	902	Z
03	903	W
04	904	Y

...

901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y

↓


A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910

00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904
	...	

00	900	V
01	901	X
02	902	Z
03	903	W
04	904	Y
	...	

↓


901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y



A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910


00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904
	...	

00	900	V
01	901	X
02	902	Z
03	903	W
04	904	Y
	...	



901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y






A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910


00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904
	...	

A	901	X
C	901	X

00	900	V
01	901	X
02	902	Z
03	903	W
04	904	Y
	...	

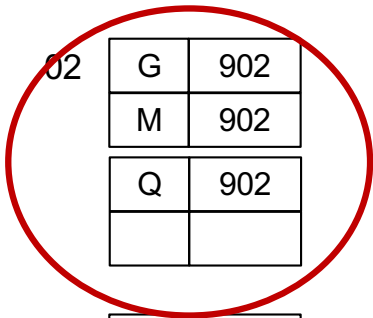


901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y



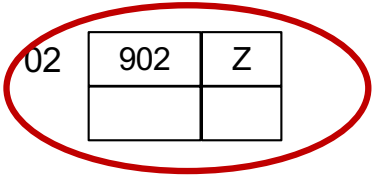
A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910


00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904




A	901	X
C	901	X

00	900	V
01	901	X
02	902	Z
03	903	W
04	904	Y





901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y




A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910

00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904
	...	

A	901	X
C	901	X
G	902	Z
M	902	Z
Q	902	Z
B	903	W

00	900	V
01	901	X
02	902	Z
03	903	W
04	904	Y
	...	



901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y



A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	902
N	907
P	903
Q	902
R	905
S	904
T	910



00		
01	A	901
	C	901
02	G	902
	M	902
	Q	902
03	B	903
	P	903
04	D	904
	H	904
	S	904

...

A	901	X
C	901	X
G	902	Z
M	902	Z
Q	902	Z
B	903	W
P	903	W
D	904	Y
H	904	Y
S	904	Y

...

00	900	V
01	901	X
02	902	Z
03	903	W
04	904	Y

...

901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
900	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y

## Hash-join, primi commenti

- File con  $N_1$  e  $N_2$  record e  $B_1$  e  $B_2$  blocchi
- Con un approccio semplice (migliorabile, come vedremo):
  - primo file viene letto sequenzialmente (costo  $B_1$ );
  - i record, durante la lettura, vengono memorizzati secondo la funzione hash (costo  $N_1$ )
  - secondo file viene letto sequenzialmente (costo  $B_2$ );
  - i record, durante la lettura, vengono memorizzati secondo la funzione hash (costo  $N_2$ )
  - poi si rilegge il tutto ( $B_1$  e  $B_2$ ) per "accoppiare"
    - $B_1 + N_1 + B_2 + N_2 + B_1 + B_2$
- Ma sfruttando i buffer si può fare molto meglio

# Hash-join con buffer

- Sfruttando i buffer, si può usare una funzione hash con numero di valori diversi paragonabile al numero di pagine di buffer  $P$  a disposizione

# Hash join



A	901
B	903

C	901
D	904

E	911
F	912

G	902
H	904

L	907
M	909

N	907
P	903

Q	902
R	904

S	905
T	910



901	X
910	Y

918	X
911	Z

902	Z
912	Y

919	X
903	W

913	X
904	Y

920	V
914	V

905	X
915	Y

908	Z
916	Y

907	X
917	W

906	X
909	Y

# Primo file

→

↓

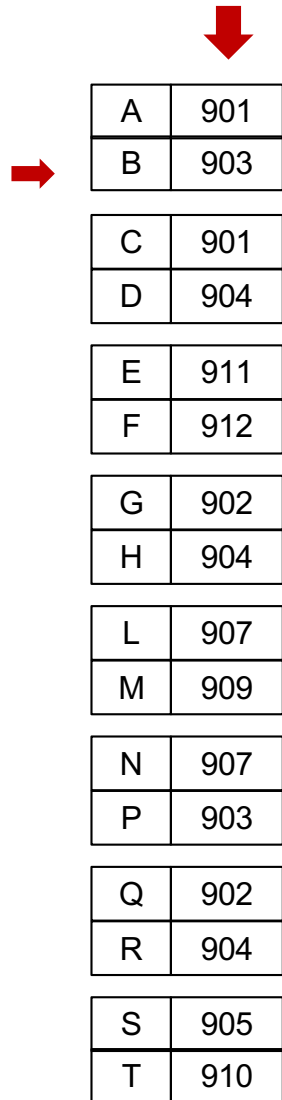
A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	909
N	907
P	903
Q	902
R	904
S	905
T	910

Buffer

00		
01	A	901
02		

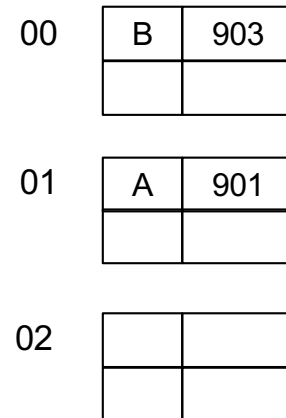


# Primo file



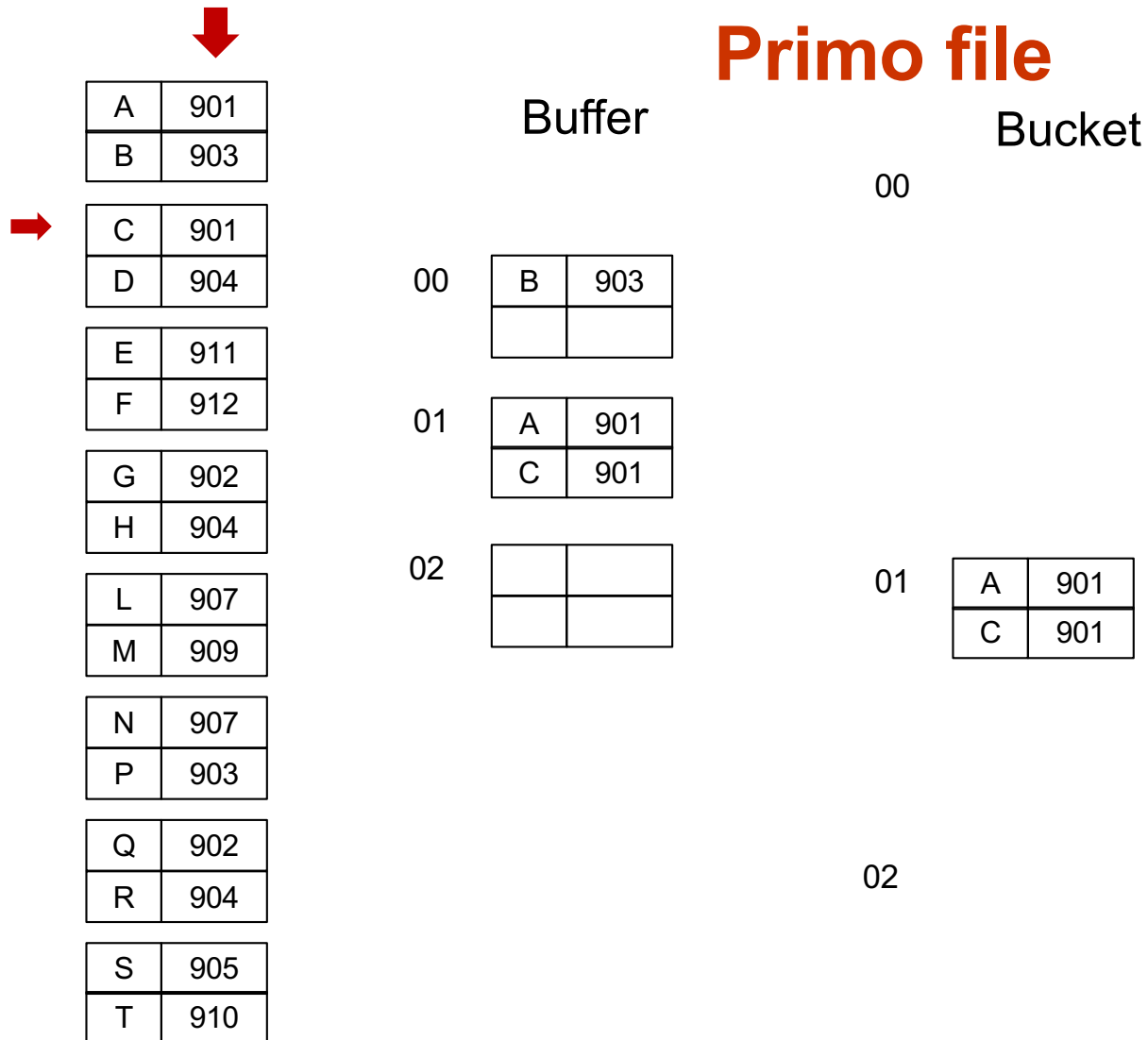
A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	909
N	907
P	903
Q	902
R	904
S	905
T	910

## Buffer

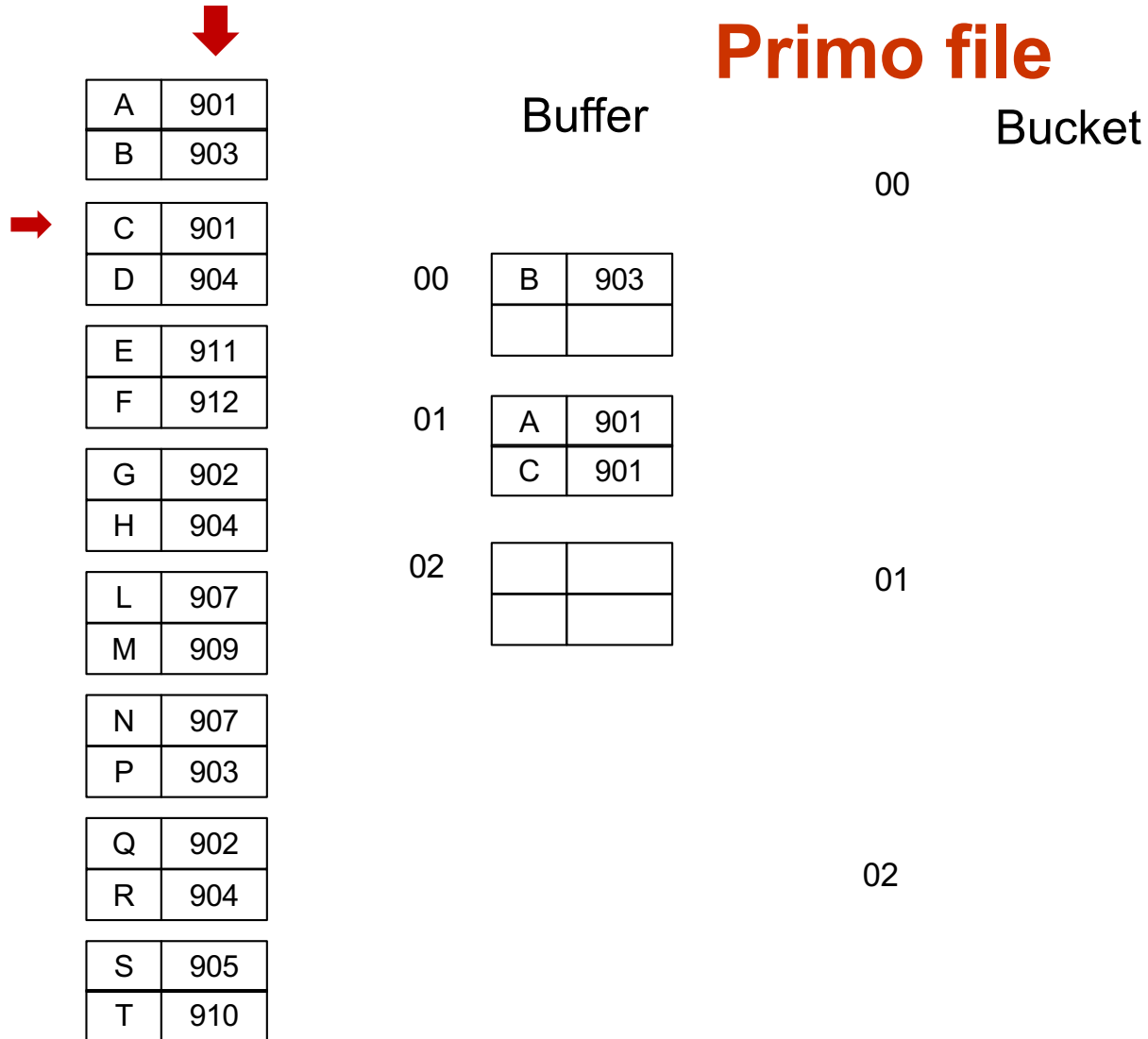


00	B	903
01	A	901
02		

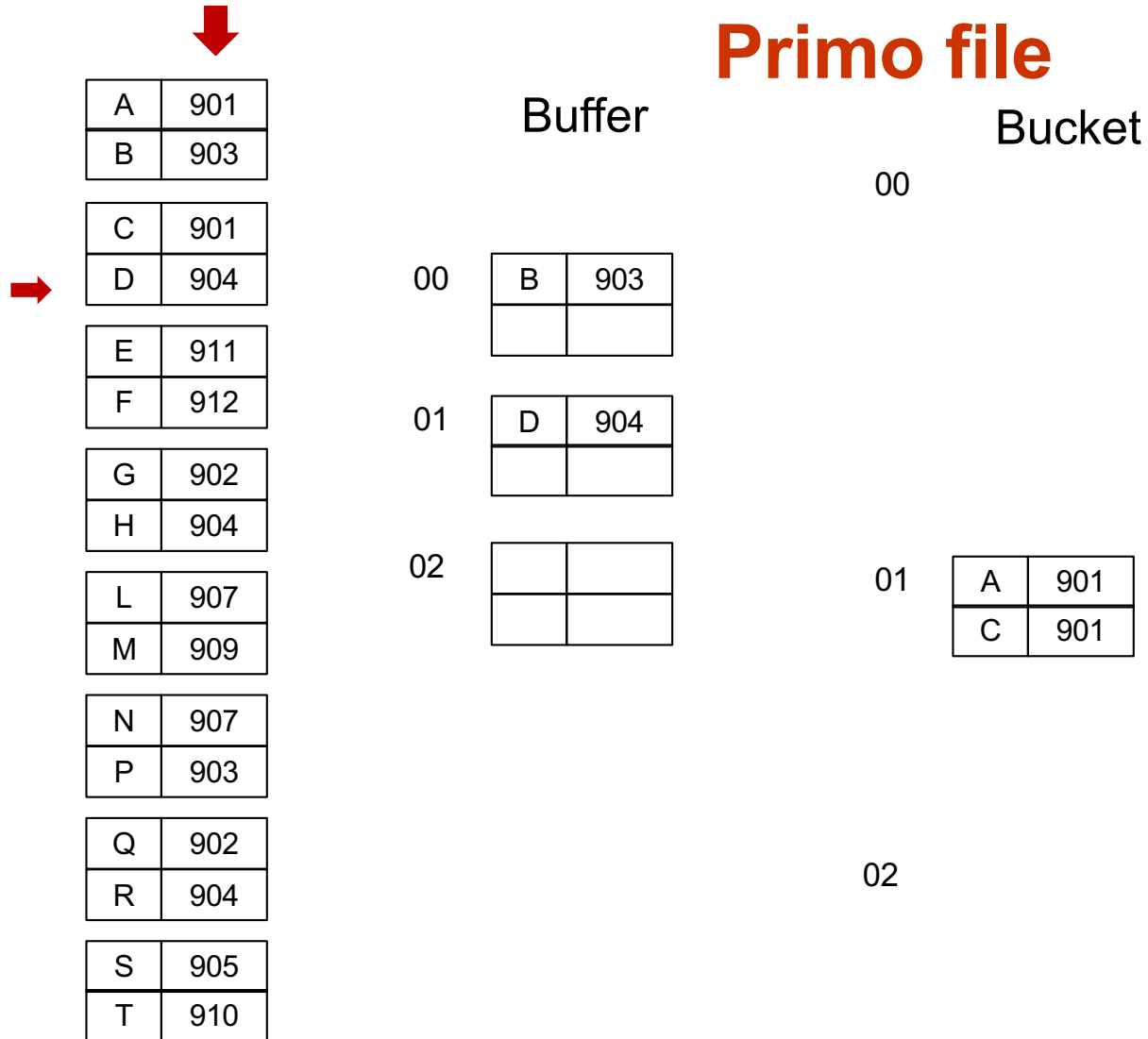
# Primo file



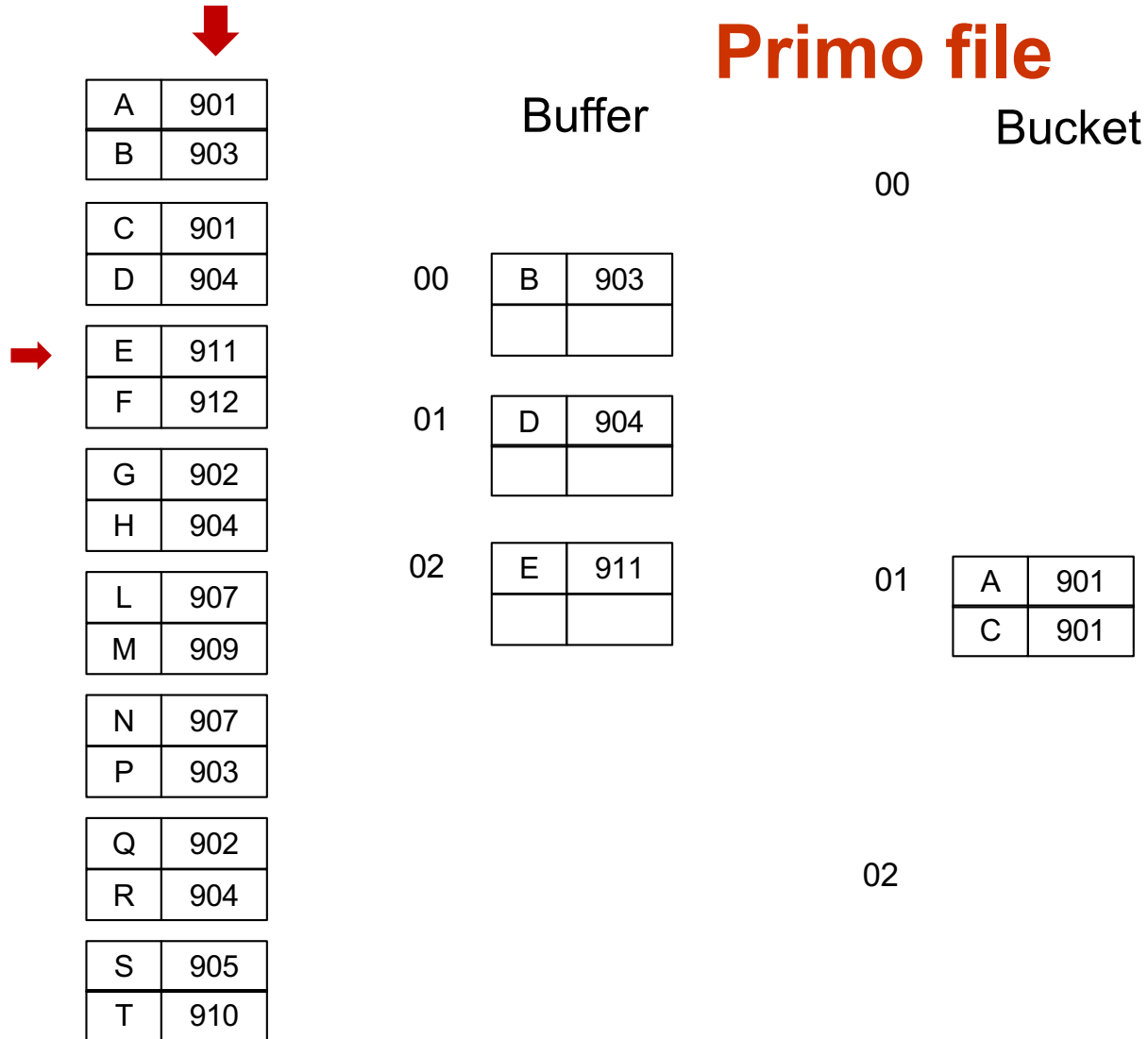
# Primo file



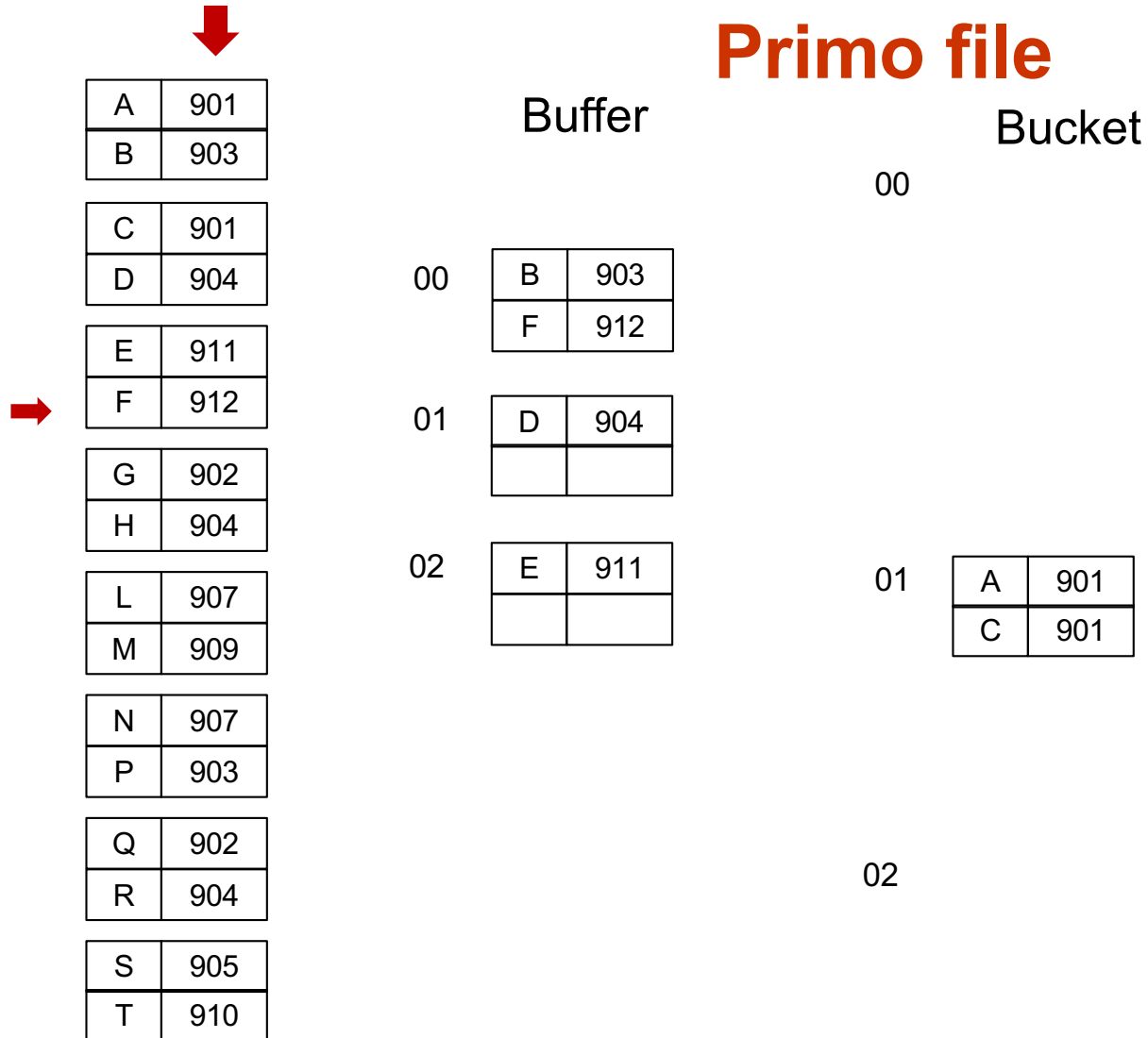
# Primo file



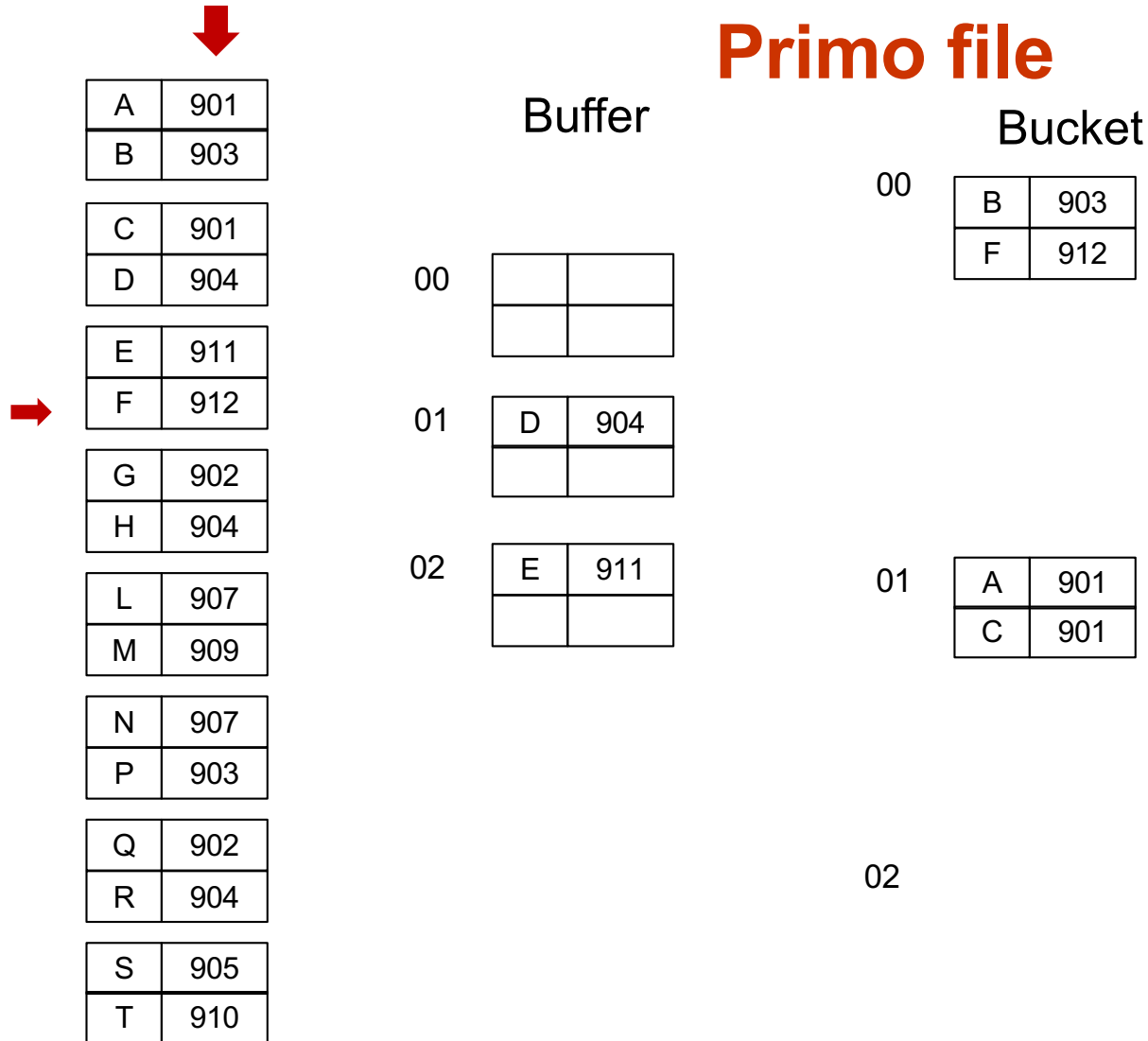
# Primo file



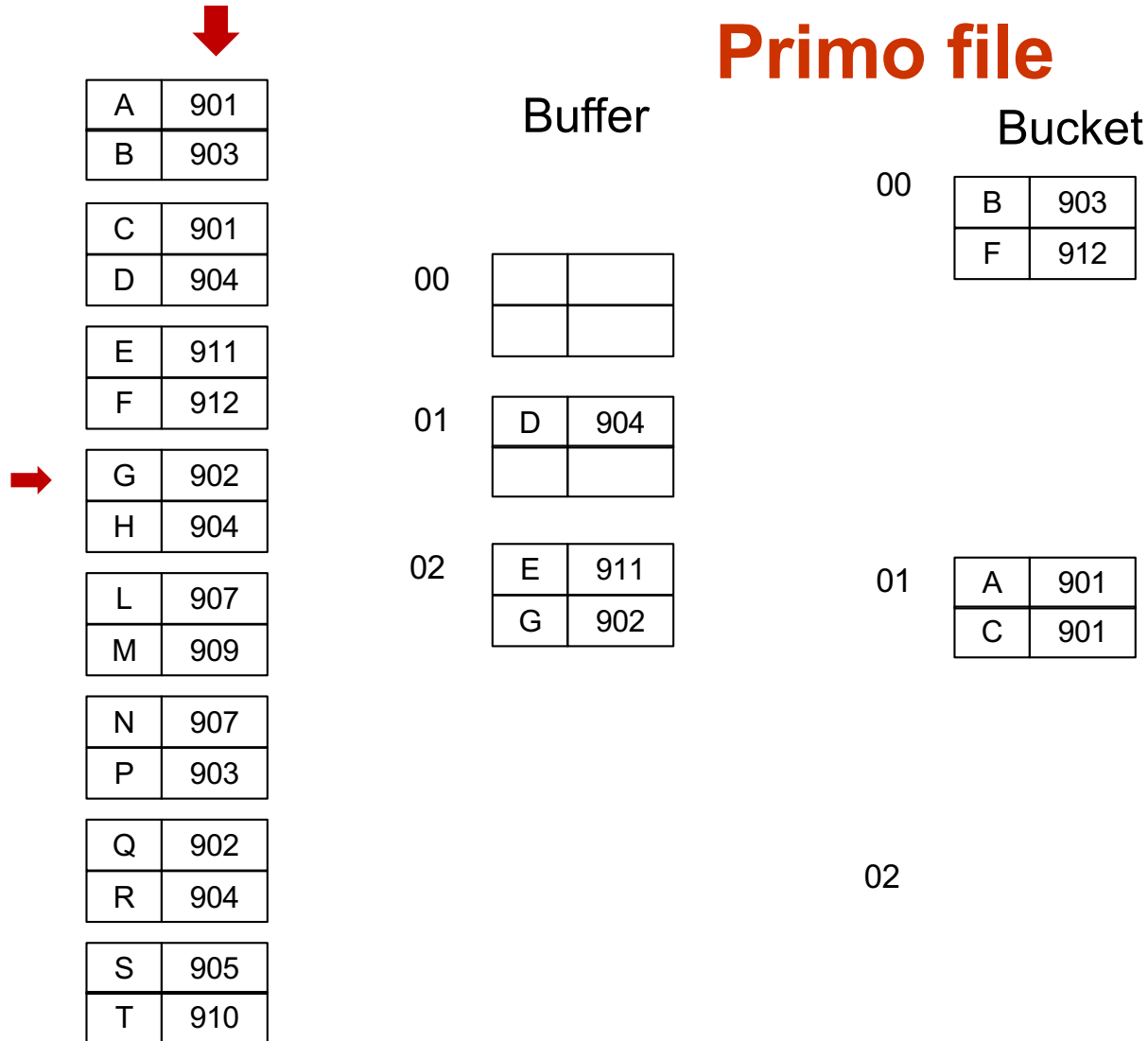
# Primo file



# Primo file

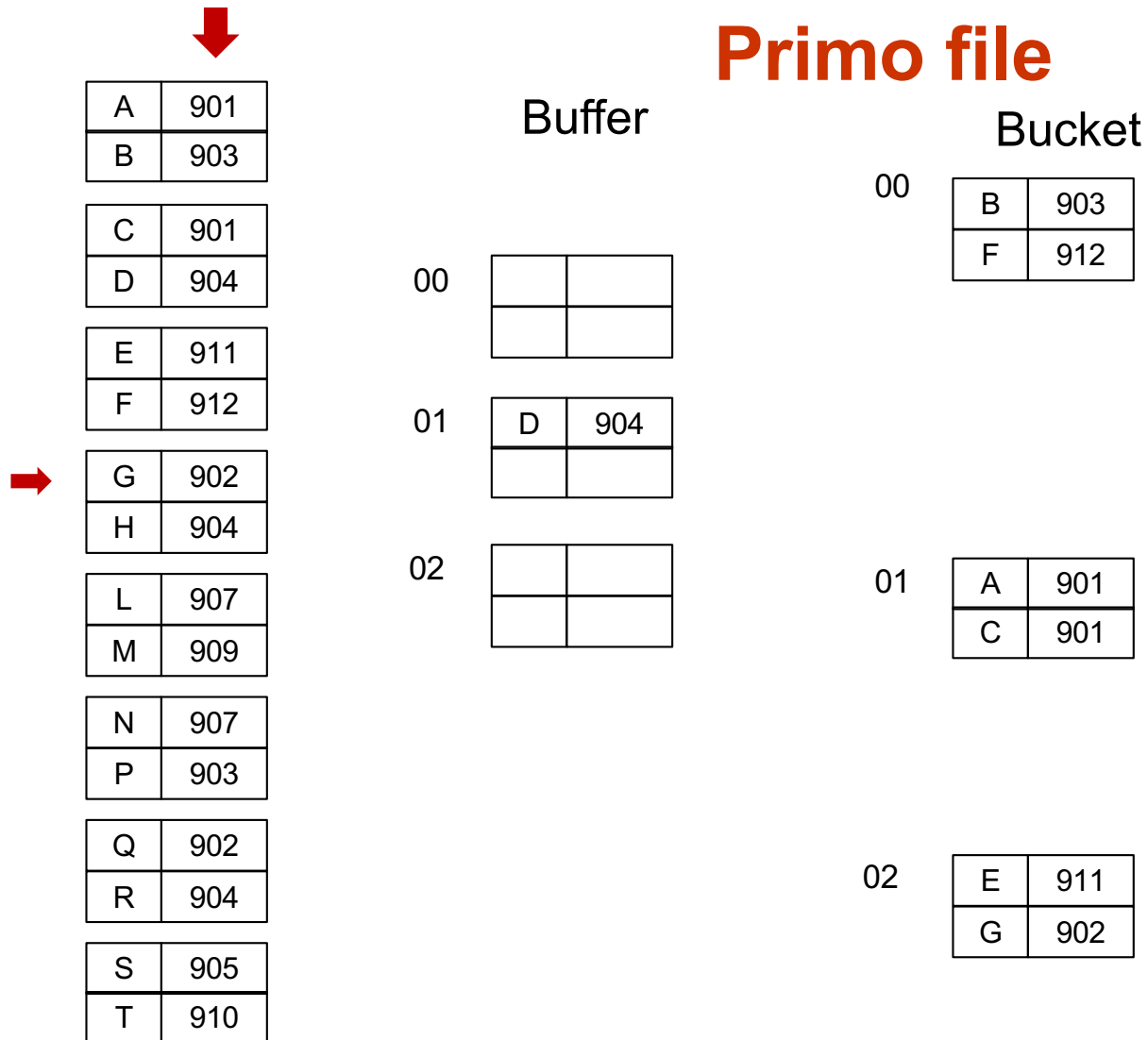


# Primo file






# Primo file



# Primo file



A	901
B	903

C	901
D	904

E	911
F	912


G	902
H	904

L	907
M	909

N	907
P	903

Q	902
R	904

S	905
T	910




## Buffer

00		
01		
02		

## Bucket

00	B	903
	F	912
	M	909
	P	903
01	A	901
	C	901
	D	904
	H	904
	L	907
	N	907
	R	904
	T	910
02	E	911
	G	902
	Q	902
	S	905



A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	909
N	907
P	903
Q	902
R	904
S	905
T	910

**Bucket**

00	B	903
	F	912
	M	909
	P	903
01	A	901
	C	901
	D	904
	H	904
	L	907
	N	907
	R	904
	T	910
02	E	911
	G	902
	Q	902
	S	905


## Secondo file

**Bucket**


00		
01		
02		

**Buffer**

00		
01		
02		



901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
920	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y



A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	909
N	907
P	903
Q	902
R	904
S	905
T	910

**Bucket**


00	B	903
	F	912
	M	909
	P	903
01	A	901
	C	901
	D	904
	H	904
	L	907
	N	907
	R	904
	T	910
02	E	911
	G	902
	Q	902
	S	905

**Bucket**


00	918	X
	912	Y
	903	W
	915	Y
	906	X
	909	Y
01	901	X
	910	Y
	919	X
	913	X
	904	Y
	916	Y
	907	X
02	911	Z
	902	Z
	920	V
	914	V
	905	X
	908	Z
	917	W

**Buffer**

00		
01		
02		



901	X
910	Y
918	X
911	Z
902	Z
912	Y
919	X
903	W
913	X
904	Y
920	V
914	V
905	X
915	Y
908	Z
916	Y
907	X
917	W
906	X
909	Y




A	901
B	903
C	901
D	904
E	911
F	912
G	902
H	904
L	907
M	909
N	907
P	903
Q	902
R	904
S	905
T	910

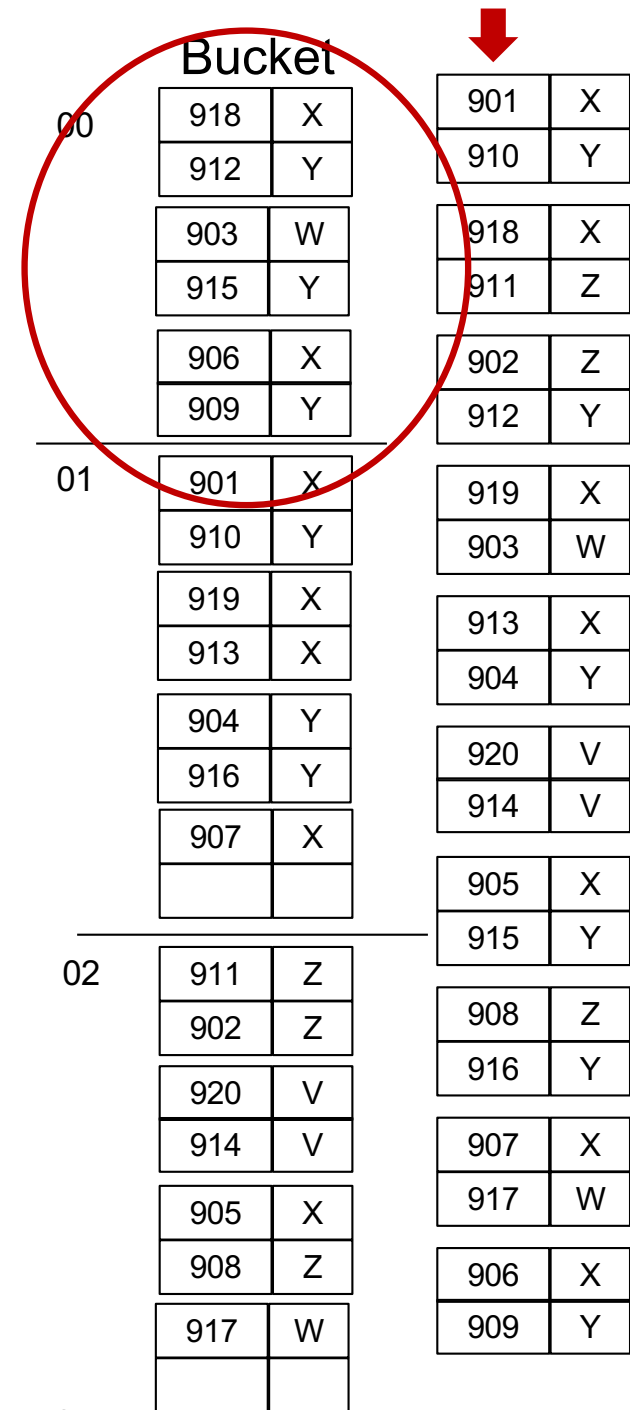
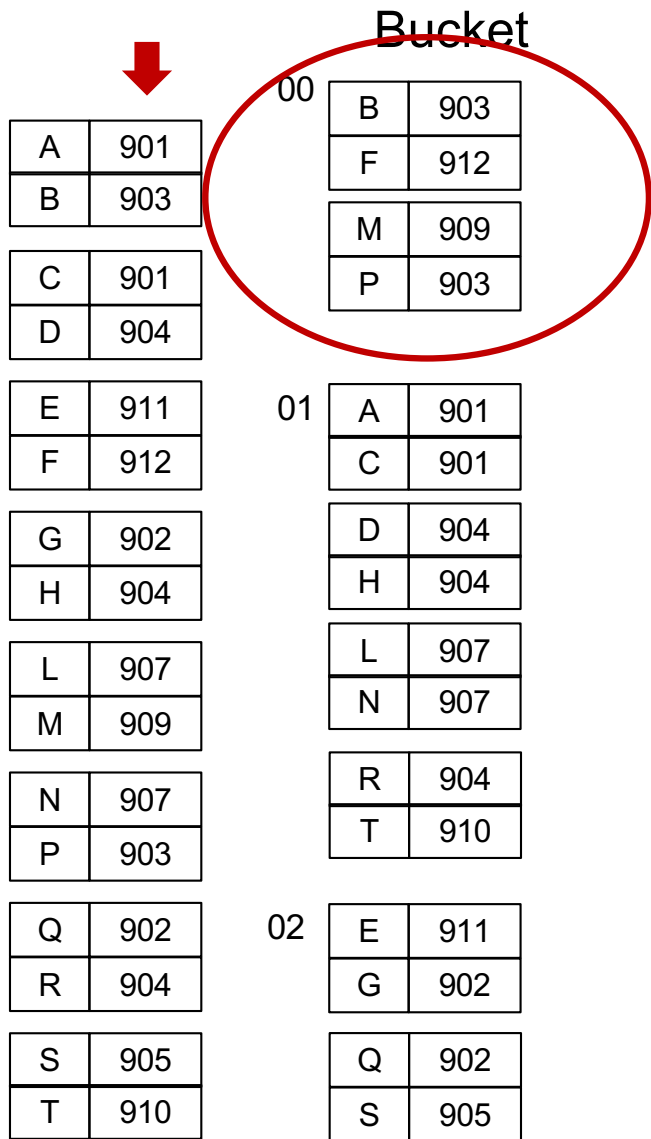
**Bucket**

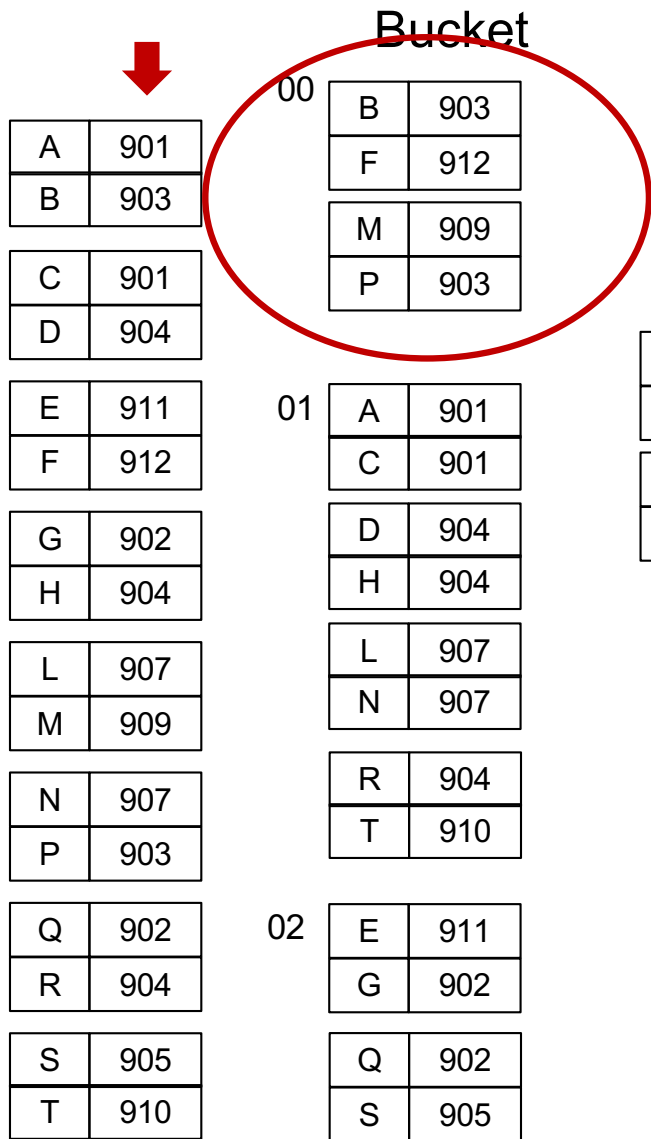
00	B	903
	F	912
	M	909
	P	903
01	A	901
	C	901
	D	904
	H	904
	L	907
	N	907
	R	904
	T	910
02	E	911
	G	902
	Q	902
	S	905

**Bucket**



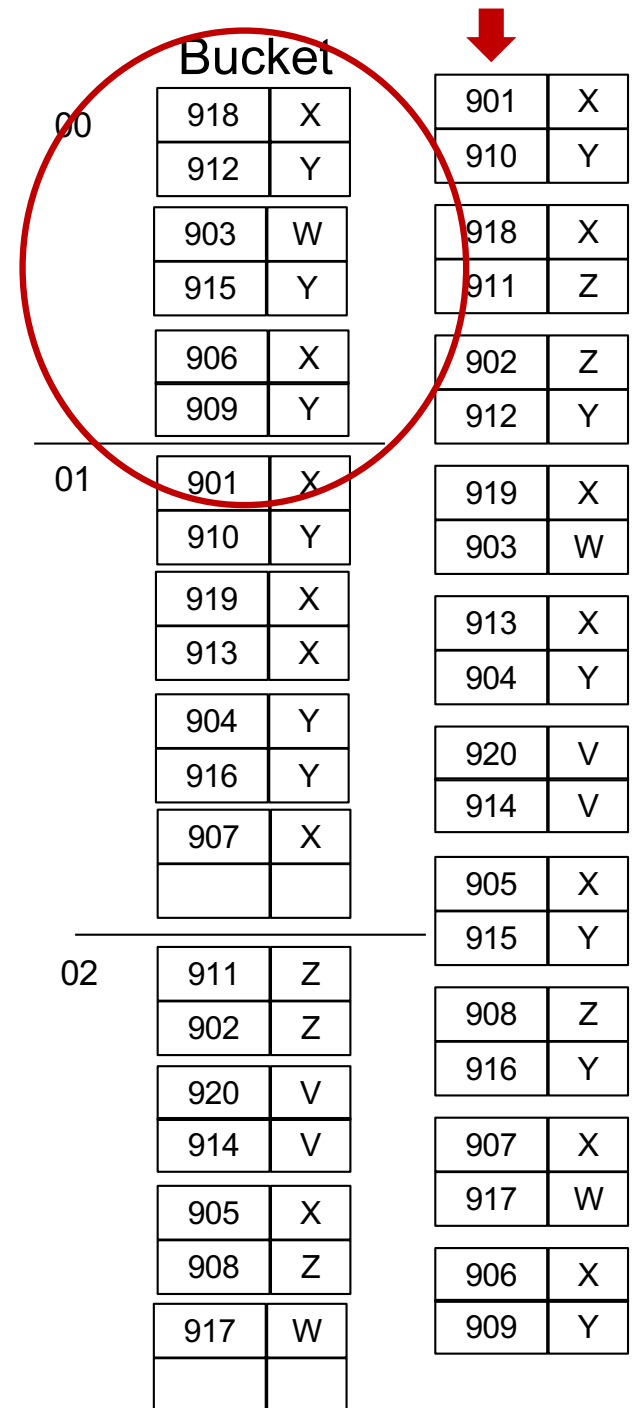
00	918	X	901	X
	912	Y	910	Y
	903	W	918	X
	915	Y	911	Z
	906	X	902	Z
	909	Y	912	Y
01	901	X	919	X
	910	Y	903	W
	919	X	913	X
	913	X	904	Y
	904	Y	920	V
	916	Y	914	V
	907	X	905	X
			915	Y
02	911	Z	908	Z
	902	Z	916	Y
	920	V	907	X
	914	V	917	W
	905	X	906	X
	908	Z	909	Y
	917	W		

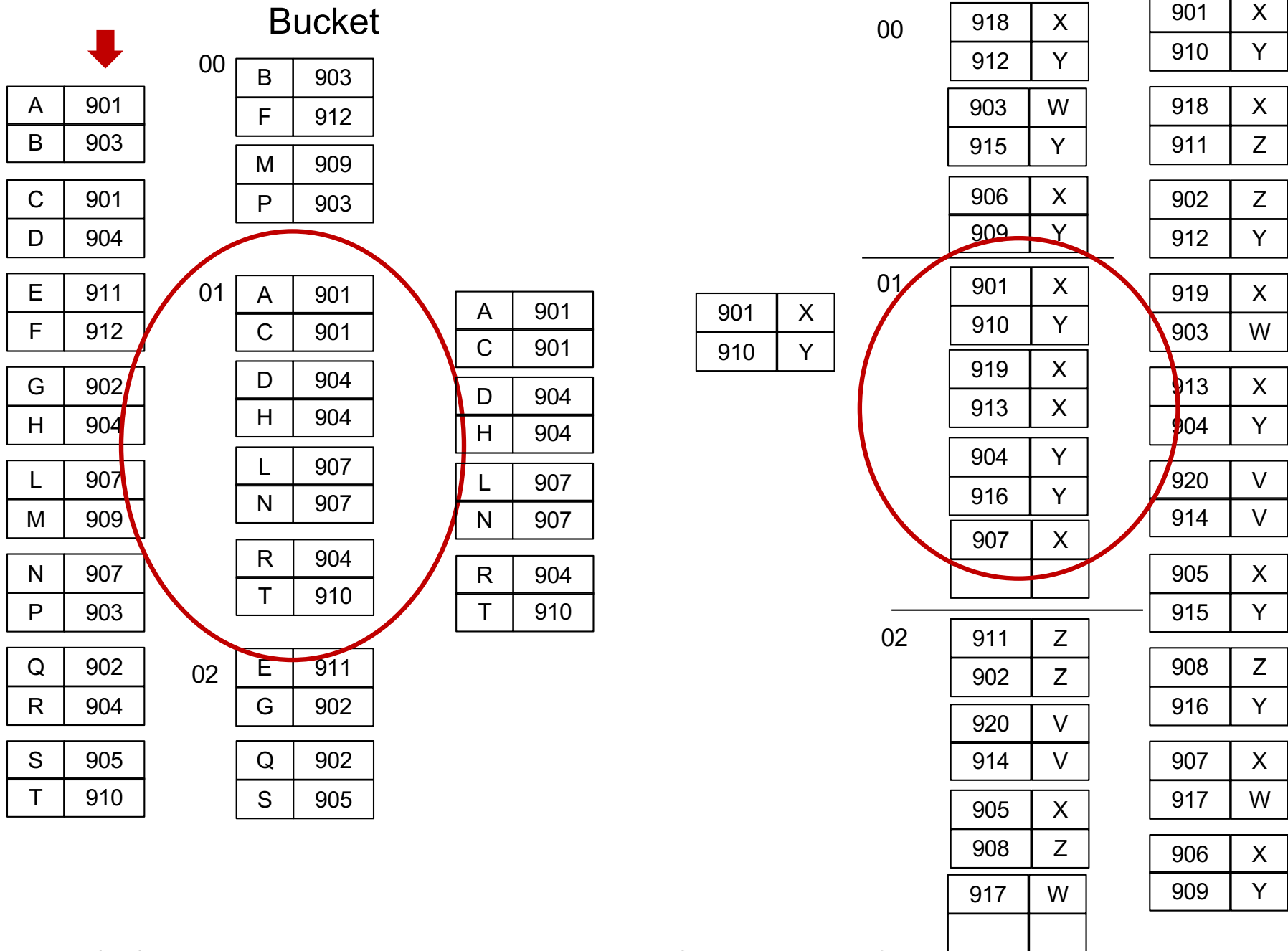




B	903
F	912
M	909
P	903

918	X
912	Y







## Hash-join con buffer, costi

- Sfruttando i buffer, si può usare una funzione hash con numero di valori diversi paragonabile al numero di pagine di buffer  $P$  a disposizione e **così si può spesso eseguire l'algoritmo in due passate di lettura più una scrittura**:
  - Ciascun file viene letto e riorganizzato in  $P$  liste di blocchi (costo  $B_i$  per la lettura e  $B_i$  per la riscrittura, numero di blocchi e non di record perché si scrivono blocchi completi) poi, per ciascun valore della funzione hash si confrontano le liste omologhe (costo  $B_1 + B_2$  per la lettura).
  - L'algoritmo non richiede altri accessi se le singole partizioni di uno dei file entrano in memoria, cioè se  $\min(B_1, B_2)/P < P$  cioè se  $P^2 > \min(B_1, B_2)$ . In tal caso il costo è  $3(B_1+B_2) +$  il numero di blocchi del risultato (se va scritto)
  - Nota i calcoli sono approssimati, perché la funzione hash ha una distribuzione