

Bei einem Speicher mit fünf Seitenrahmen, also mit $Frame_5 = \{f_1, f_2, f_3, f_4, f_5\}$, ergibt sich für die angegebenen Strategien folgendes Verhalten bezüglich der zu ersetzenden Strategien:

- **FIFO : First in First out:**

Referenzierte Seiten	f_1	f_2	f_3	f_4	f_5	Summe der Seitenfehler	
1,3,5,4,2	1	3	5	4	2	5	<i>Zur Erinnerung: Hier wird erst f_1 ersetzt, dann f_2 usw., bis es wieder von vorne beginnt.</i>
4,3,2,1,0	0	3	5	4	2	6	
5,3,5,0,4,3,5,4,3,2,1	0	1	5	4	2	7	
3	0	1	3	4	2	8	
4,5	0	1	3	5	2	9	

- **LIFO : Last in First out:**

Referenzierte Seiten	f_1	f_2	f_3	f_4	f_5	Summe der Seitenfehler	
1,3,5,4,2	1	3	5	4	2	5	<i>Hier wird quasi immer das letzte Element (f_5) ersetzt, wenn eine Seite fehlt.</i>
4,3,2,1,0	1	3	5	4	0	6	
5,3,5,0,4,3,5,4,3,2	1	3	5	4	2	7	
1,3,4,5	1	3	5	4	2	7	

- **LRU : Least Recently used:**

Referenzierte Seiten	$f_{1,t}$	$f_{2,t}$	$f_{3,t}$	$f_{4,t}$	$f_{5,t}$	Summe der Seitenfehler	
1,3,5,4,2	1,1	3,2	5,3	4,4	2,5	5	<i>Zur Erinnerung:</i>
4,3,2,1,0	1,9	3,7	0,10	4,6	2,8	6	
5	1,9	3,7	0,10	5,11	2,8	7	<i>Hier wird immer die Seite ersetzt, die am Wenigsten verwendet wurde (vgl. t).</i>
3,5,0,4	1,9	3,12	0,14	5,13	4,15	8	
3,5,4	1,9	3,16	0,14	5,17	4,18	8	
3,2	2,20	3,19	0,14	5,17	4,18	9	
1	2,20	3,19	1,21	5,17	4,18	10	
3,4,5	2,20	3,22	1,21	5,24	4,23	10	

- **LFU : Least Frequently used:**

Referenzierte Seiten	$f_{1,anz}$	$f_{2,anz}$	$f_{3,anz}$	$f_{4,anz}$	$f_{5,anz}$	Σ Seitenfehler
1,3,5,4,2	1,1	3,1	5,1	4,1	2,1	5
4,3,2,1,0	1,2	3,2	0,1	4,2	2,2	6
5	1,2	3,2	5,1	4,2	2,2	7
3,5,0	0,1	3,3	5,2	4,2	2,2	8
4,3,5	0,1	3,4	5,3	4,3	2,2	8
4,3,2,1	1,1	3,5	5,3	4,4	2,3	9
3,4,5	1,1	3,6	5,4	4,5	2,3	9