Chapter4 মাইয় মন্ত্র	<i>₱</i>	
P.306	1	
<del></del>	1. LIFO: Last In First Out	
	2. 삽입, 삭제 시간 : O(1)	
	3. LEM 7 704	
	- 배명 : 크기 고정 . 국현 간단	
	कुर्म स्थार प्रहार विश्व -	
	$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	
	কৈ শৈষ্ট্ৰ প্ৰত্ন প্ৰত	
	૫ <sub>.</sub> ત્ <sub>ર</sub> ી	
	void push (element item)	
	S if (top > = MAX_STACK_SIZE-1)	
	stack full();	
	Stack [++ top] = item;	
	<b>)</b>	
	5. 公孙	
	element pop()	
	( if (top == -1 ) → v≥ mo 에 에 에는 경우 (범의 次)	이 아님)
	return Stackerpty();	[2]
	return stack Ltop1;	
		<u> </u>
		1 [0]
		1 次
		Ar.
At of	47A)	
And ololal		
लुचुराट्य	// ··· ि पश्चिम्ह स्रील	
	L // 変紀	
스턴 임의 >	く topの おはと え … LIFO	
큐 임의	x =1 <sup>(tt)</sup> / of the cont	

p.307.308	
궁위표기식	1. 면산자 / 피면산자 스탯 필만 2개
	2. 면산자일 경우 우선들의 비교 수 스펙
	3. 면상자 스댁은 바깥 때 되면산자 스잭 2개 호혈 수 결과 스뙉
	4. 느건 아까쪽 되면산차를 왼쪽에 두기
24 7	
<b>デオ を71公</b>	1. 되면산자 스펙만 이용
	2. 일 명소가 위치는 고정 , 면소가 위치만 면경
	- 면산 SM가 변경되더라도 결과가 같으면 된다.
	- 면산자들의 구선들의가 필요했다.
	3. 처리한 모도가 면산자일 경우 되면산자 2개를 흘러하며 만난 수
	र्युभर्टे Ctrl धुटव्
	·

p.310,311	
큐의 특성	1.FIFO: First In First Out
	2. 민서 입격된 데이러부터 출격하고 입력은 뒤객으로 하는
	지한된 가료구소
	3. Front : 큐의 앞쪽을 가식키는 또인터 →데이터 출력(삭제)
	Rear : 큐의 뒤쪽을 가러워는 토인터 그데이터 일력(삽입)
	4. 从还是改五 0(1)
	५. भाष्ट्रापे ल्रांच्या नेते भे
	6. 추가 삽입 가능 며닉 - No : 눈차 큐 … 모인터 이들 (이동국)
	- Tes: 원듆국 ··· mod (% 변산)
큐의 상래 오건	主川 付き川: front =vear =-1
	सेरा है। अ : front = rear
	形型: rear = MAX_QUEUE_SIZE -1
分子	43
-	void addq (element item)
	1 if (rear == MAX_QUEUE_SIZE-1)
	guevetull();
	queve[ttrear]=item;
	3
	<u> </u>
	element deleteq()
	( if (front == rear)
	return queue Empty();
	return queue [t+front];

```
P.311,312
             원형 국
                     1. 순차큐에서 데이터가 다 차지 않아도 나라나는 오베른3우 현산 회결
                     2. 38: rear ( reart1) % n;
                        $31: front ← (front +1) % h;
                     3. 하나의 빈 생간을 가지는 꽉찬 상래
                        : if ( (rear + 1) % n == front)
                         M일) 상임
                                                     제3의 병두 이용
                          if (rear == front) and (flag == 1)
                     合创
                      void addq (element item)
                     { rear = (rear +1) mod MAX_QUEUE_SIZE;
                         if (rear == front)
                            gueve Full();
                          queve [rear] = item;
                     421
                     element deleteg()
                     { if (front == rear)
                          return queue Empty ();
                       front = (front + 1) mod MAX_QUEUE_SIZE;
                        return queue [ front ];
                     3
```

313	
G	1. 큐의 전단(front)과 숙단(rear)에서 오두 성명과 수지가 가능한 국
	2. 1차권 배명 이동
	3. 단당/이경 면질나트 표현 가능
	4. 입점 저한 덕 (Scroll): 입력이 한 적 끝으로만 저한
	add 2 reor of delete reor of the col