실습 5. Image Compression

세종대학교 ITRI 연구실 정보통신공학과 하재민



목차

1. 과제 공지

2. 영상 압축

3. 보고서 필수 내용

1. 과제 공지

- 질의응답 관련 사항
- 조교: 하재민
 - 이메일: hajama0123@sju.ac.kr
 - 번호: 010 2819 8029 (카톡!!)

1. 과제 공지

- 영상 확인 방법
- yuvplayer ° | +
 - 1. File → Open → 원하는 영상 실행
 - 2. Size → Custom → 영상의 가로 세로 크기 입력
 - 3. Color → Y 선택







1. 과제 공지

■ 과제 날짜

- 과제 공지일: 12월 01일 화요일
- 과제 제출일: 12월 15일 화윤일 밤 11시 30분까지

1. 과제 공지!!!!!!!!!!

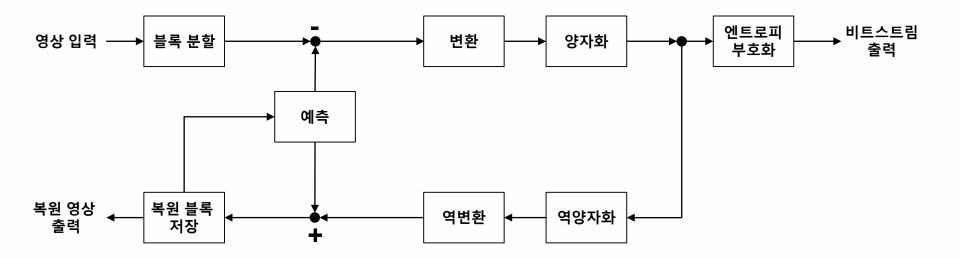
- 과제 제출 방법
- 블랙보드 제출
 - 코드가 포함된 프로젝트 폴더와 보고서 압축!!!

압축 파일명: 학번_이름,

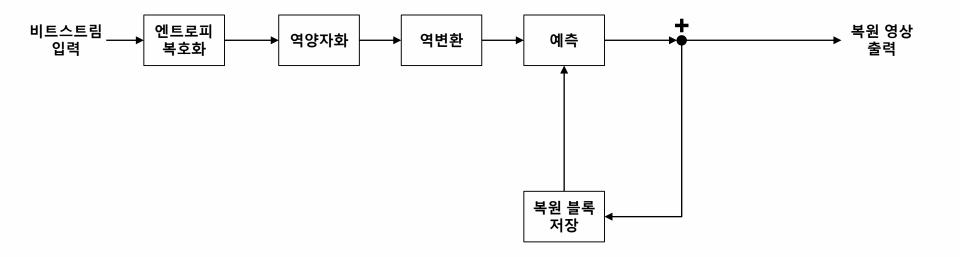
Ex: 18150074_ 하재민.zip

18150074_ **하재 민_r1.zip**

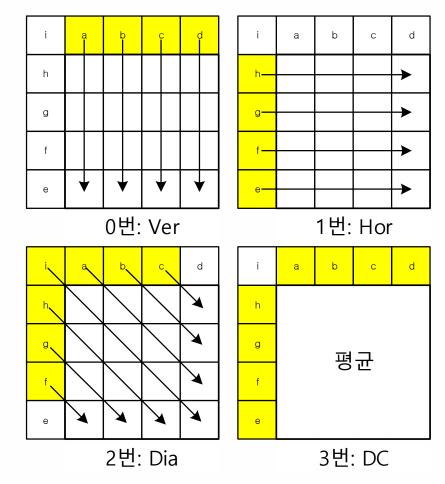
■ 부호화 장치(Encoder)



■ 복호화 장치(Decoder)



- 예측 (과제)
- 복원 정보란, 현재 부호화/복호화 하는 블록의 주변 복원된 화소값을 의미함
- 예측 모드에 따라 이용되는 복원 화소가 결정됨



- 예측(부호화 **장치) (과제)**
- 예측 과정에서 잔차 블록을 생성 후, 변환을 수행함
- 즉, 현재 블록에 대한 최적의 예측 모드를 선택해야함
 - 잔차 블록 = 원본 블록 예측 블록
 - 원본 블록과 각 예측 블록 간의 Sum of Absolute Differences(SAD)를 비교하역, SAD가 가장 낮은 예측 모드를 현재 블록에 대한 최적의 예측 모드로 선택

$$SAD = \sum_{i=0}^{BLK} \sum_{j=0}^{BLK} |Ori(i,j) - Pred(i,j)|$$

- 예측(복호화 장치) <mark>(과제)</mark>
- 역변환으로 복원된 잔차 블록에 예측 블록을 더하여 <u>복원 블록 생성</u>
 - 복원 블록 = 잔차 블록 + 예측 블록
 - 예측 블록 생성시, 부호화/복호화 장치에서 각각 수행해야 함



- 변환 (과제)
 - 부호화 장치에서는 잔차 블록에 DCT 변환을 수행함
- 복호화 장치에서는 복원된 양자화 블록을 역변환 하역 복원된 잔차 블록 생성
- Forward DCT

$$H(u,v) = \frac{2}{\sqrt{MN}}C(u)C(v)\sum_{x=0}^{M-1}\sum_{y=0}^{N-1}h(x,y)\cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2M}\right)\cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2N}\right)$$

II. Inverse DCT

$$h(x,y) = \frac{2}{\sqrt{MN}} \sum_{u=0}^{M-1} \sum_{v=0}^{N-1} C(u)C(v)H(u,v) \cos\left(\frac{(2x+1)u\pi}{2M}\right) \cos\left(\frac{(2y+1)v\pi}{2N}\right)$$

III. Normalized Coefficients

$$c(i) = \begin{cases} \sqrt{\frac{1}{2}}, & i = 0\\ 1, & Otherwise \end{cases}$$



- 양자화 (과제)
- 양자화 테이블을 이용
- 부호화 장치
 - 양자화된 블록 = 변환 블록 / 양자화 계수
- 복호화 장치
 - 복원된 변환 블록 = 복원된 양자화 블록 x 양자화 계수

- 엔트로피 코딩 <mark>(과제)</mark>
- 고정 길이 부호화/복호화

양자화된 변환 블록 정보(2bits)			
참	11		
거짓	00		

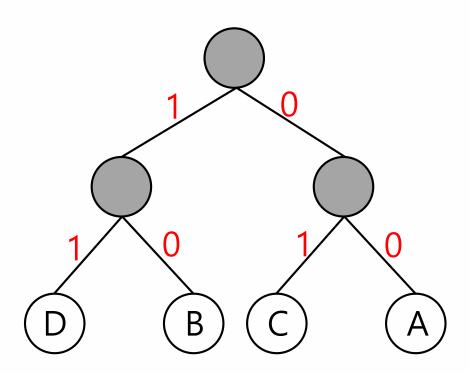
예측 모드 정보(6bits)				
0번 예측 모드	110000			
1번 예측 모드	001100			
2번 예측 모드	000011			
3번 예측 모드	000000			

부호 정보(1bit)			
양수	0		
음수	1		

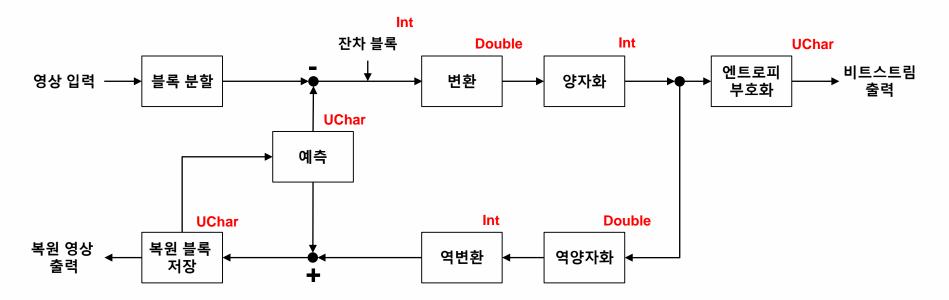
- 엔트로피 코딩 (과제)
- 허프만 부호화/복호화 (가변길이 부호화/복호화)
 - 허프만 알고리즘
 - ① 심볼(양자화된 변환 블록 내 계수)별로 개수 카운트
 - ② 심볼 개수에 따라 오름차순 정렬
 - ③ 개수가 가장 작은 2개의 심볼을 하나로 묶음
 - ④ 모든 심볼이 하나로 묶일때까지 ②,③번 반복
 - ⑤ 각 심볼에 비트할당

- 엔트로피 코딩 <mark>(과제)</mark>
- 허프만 부호화/복호화 (가변길이 부호화/복호화)

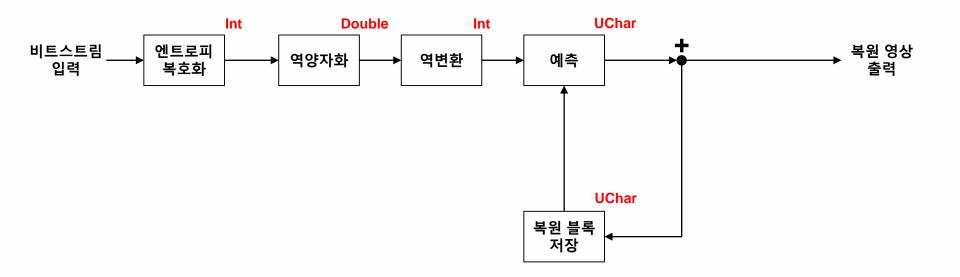
심볼	А	В	С	D
개수	7	5	6	3



■ 부호화 장치(Encoder) (과제)

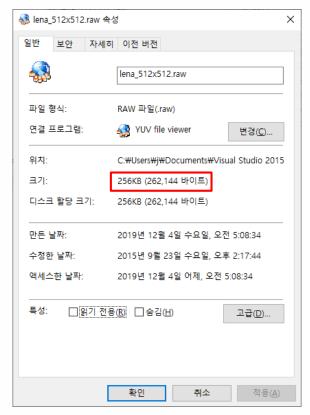


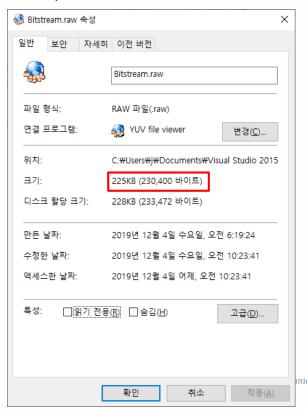
■ 복호화 장치(Decoder) <mark>(과제)</mark>



3. 보고서 필수 내용

- 부호화 장치
 - 원본 영상과 복원 영상 비교(Lena)
 - 원본 영상 및 복원 영상 첨부
 - PSNR, MSE
 - 원본 영상과 비트스트림 파일 크기 비교(Lena)







3. 보고서 필수 내용

- 복호화 장치
 - 부호화 장치 복원 영상과 복호화 장치 복원 영상 비교(Lena)
 - 복원 영상 첨부
 - PSNR, MSE



3. 보고서 필수 내용

- 파일 비교
 - 원본 사진과 복원 사진의 파일 일치 비교
 - MSE

$$MSE = \frac{1}{MN} \sum_{i=0}^{M-1} \sum_{j=0}^{N-1} ||Ori(i,j) - Recon(i,j)||^{2}$$

- PSNR

$$PSNR = 10 \times \log_{10} \left(\frac{MAX^2_{Ori}}{MSE} \right) = 20 \times \log_{10} \left(\frac{MAX_{Ori}}{\sqrt{MSE}} \right)$$

마무리 and 질문

