



직교방진을 이용하여 설계한 가용도와 비교차 복구집합을 갖는 새로운 이진 부분접속 복구부호

2020.11.13

최효정, 김강산, 경치, 송홍엽

연세대학교



Contents



1. Introduction

- 1) 부분접속 복구 부호
- 2) 부분접속수와 가용도

2. Main

- 1) 부분방진과 직교 부분방진
- 2) 직교 부분방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호

3. Conclusion



1. Introduction

- 1) 부분접속 복구 부호
- 2) 부분접속수와 가용도

2. Main

- 1) 부분방진과 직교 부분방진
- 2) 직교 부분방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호

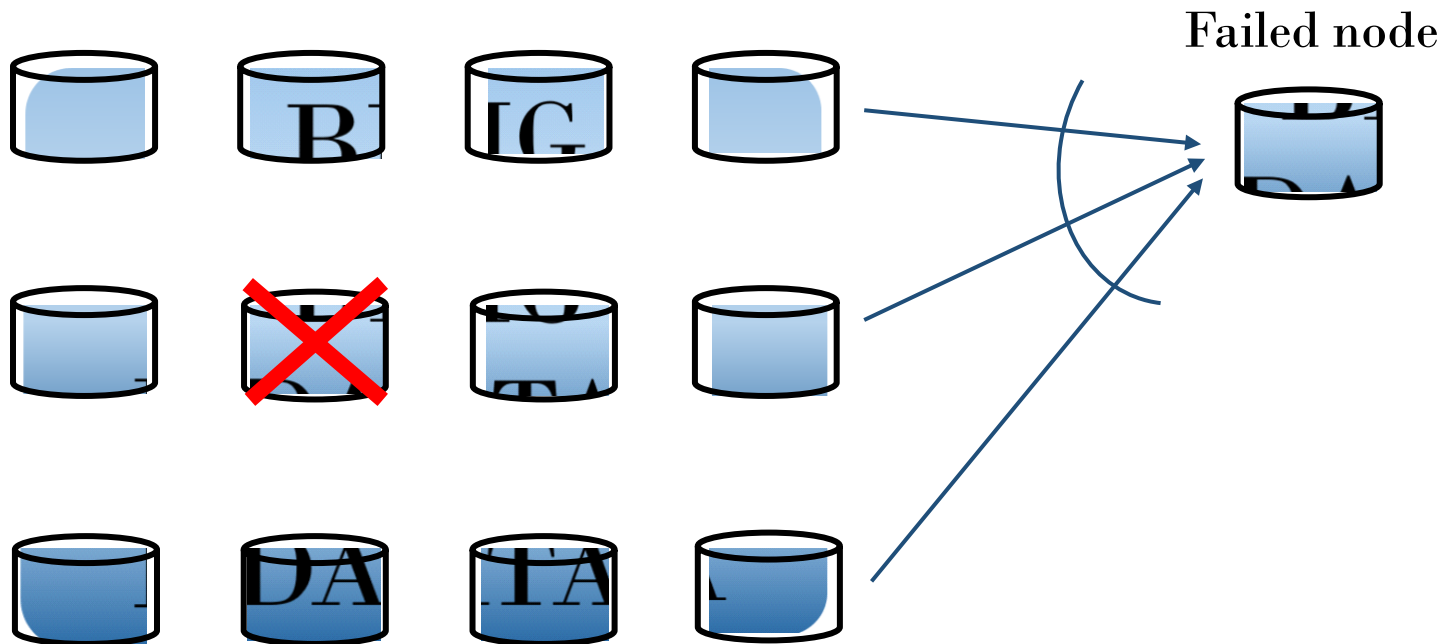
3. Conclusion



Introduction



- Locally repairable code (LRC) just needs a small number of nodes to repair the single node failure

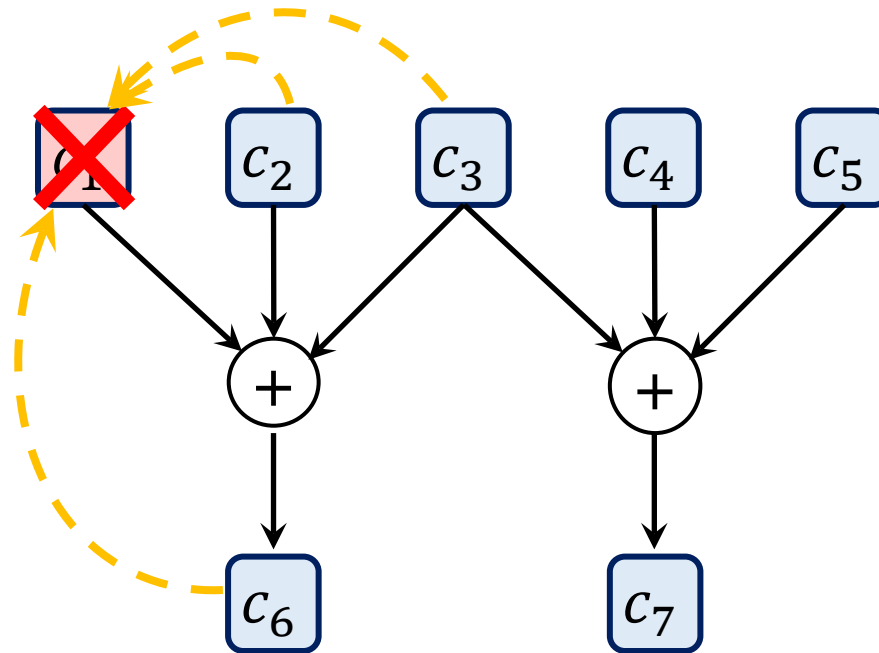




Introduction



- 부분 접속수 (Locality)



Locality of $c_1 \Rightarrow 3$



Introduction

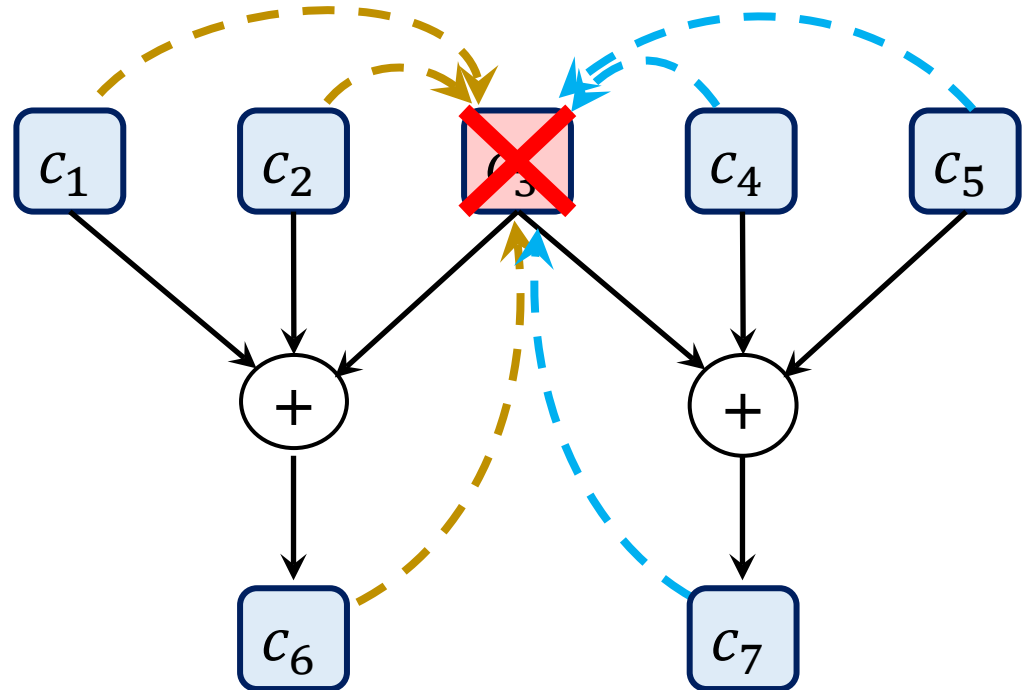


- 가용도 (Availability)

Repair set of $c_3 \Rightarrow \{c_1, c_2, c_6\}$

Repair set of $c_3 \Rightarrow \{c_4, c_5, c_7\}$

Availability of $c_3 \Rightarrow 2$





1. Introduction

- 1) 부분접속 복구 부호
- 2) 부분접속수와 가용도

2. Main

- 1) 부분방진과 직교 부분방진
- 2) 직교 부분방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호

3. Conclusion



부분방진



- $2 \leq s \leq m$ 에 대해 심볼집합 $\{0, 1, \dots, m-1\}$ 로 구성되고 m 개 심볼들이 정확히 s 번 나타나는 $s \times m$ 배열을 "부분방진"이라 한다.

0	0	0	1
1	1	2	2
2	3	3	3

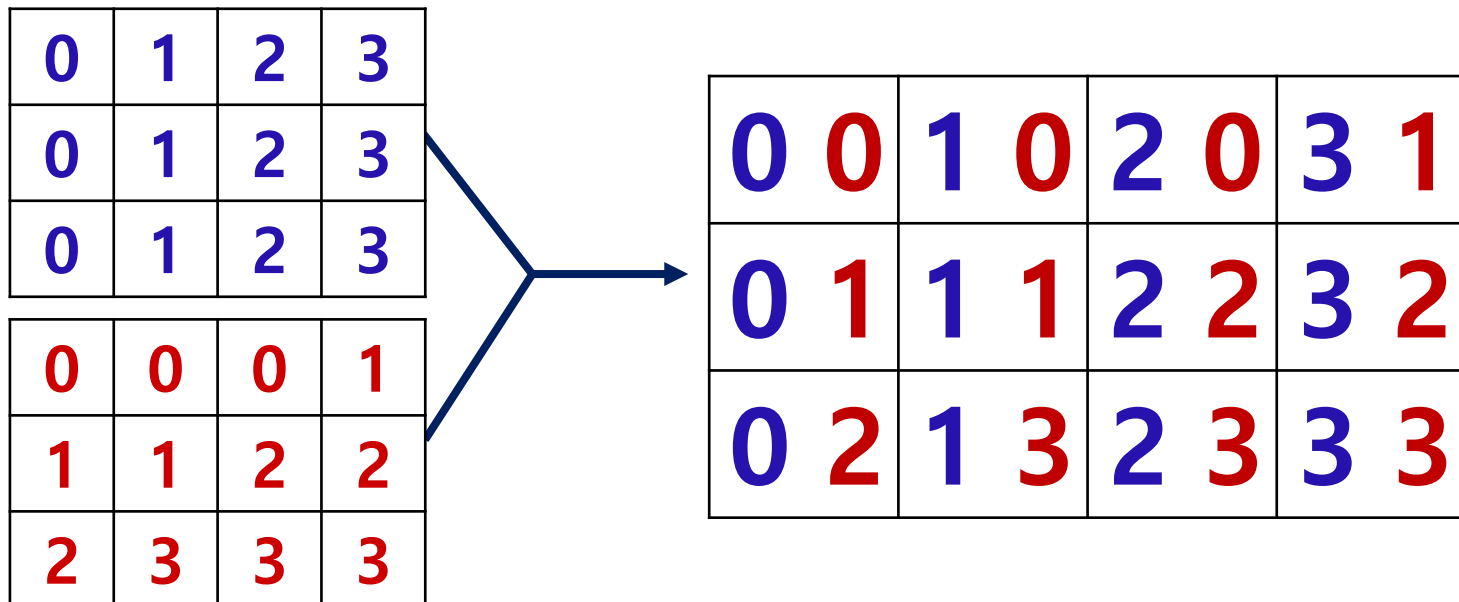
0	1	2	3
0	1	2	3
0	1	2	3

3×4 부분방진



직교 부분방진

- 크기가 $s \times m$ 인 두 부분 방진 $A = (a_{ij})$ 와 $B = (b_{ij})$ 의 모든 원소의 순서쌍 (a_{ij}, b_{ij}) 목록에 반복이 없다면 두 부분방진 A 와 B 는 “직교”한다고 한다.





부분 방진 ↔ 이진 행렬

0 0	0 1	0 2	1 3
1 4	1 5	2 6	2 7
2 8	3 9	3 10	3 11

3 × 4 부분방진



	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	0
3	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1

4 × 12 이진 행렬



직교 부분 방진 ↔ 이진 행렬

0	1	2	3
0	1	2	3
0	1	2	3
0	0	0	1
1	1	2	2
2	3	3	3

3 × 4 직교 부분방진



1000	1000	1000	
0100	0100	0100	
0010	0010	0010	
0001	0001	0001	
111	000	000	000
000	111	000	000
000	000	111	000
000	000	000	111

8 × 12 이진 행렬



직교 부분 방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호



정의 1.

$$1) A_Q = I_m \otimes 1_s \iff s \times m \text{ 부분방진 } Q$$

$$\begin{pmatrix} 111 000 000 000 000 \\ 000 111 000 000 000 \\ 000 000 111 000 000 \\ 000 000 000 111 000 \\ 000 000 000 000 111 \end{pmatrix}$$

$$A_Q = I_5 \otimes 1_3$$



s times

0	0	0	1	1
1	2	2	2	3
3	3	4	4	4

3 × 5 부분방진 Q



직교 부분 방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호



정의 1.

$$2) A_R = 1_s \otimes I_m \iff s \times m \text{ 부분방진 } R$$

$$\begin{pmatrix} 10000 & 10000 & 10000 \\ 01000 & 01000 & 01000 \\ 00100 & 00100 & 00100 \\ 00010 & 00010 & 00010 \\ 00001 & 00001 & 00001 \end{pmatrix}$$

$$A_R = 1_3 \otimes I_5$$



0	1	2	3	4
0	1	2	3	4
0	1	2	3	4

3 × 5 부분방진 R



직교 부분 방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호



정리 1.

$2 \leq s \leq m$ 에 대해 크기가 같은 $s \times m$ 두 부분방진 R 와 Q 은 직교한다.

0 0	1 1	2 2	3 3	4 4
0 5	1 6	2 7	3 8	4 9
0 10	1 11	2 12	3 13	4 14

3×5 부분방진 R

0 0	0 1	0 2	1 3	1 4
1 5	2 6	2 7	2 8	3 9
3 10	3 11	4 12	4 13	4 14

3×5 부분방진 Q



직교 부분 방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호



정리 2.

지금까지 논의한 모든 용어를 가정하자. 패리티 검사 행렬 H 를 다음과 같이 구성하자.

$$H = \begin{pmatrix} A_Q \\ A_R \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I_m \otimes 1_s \\ 1_s \otimes I_m \end{pmatrix}$$

위의 H 로 정의된 부호는 $(n = sm, k, r = s - 1, t = 2)_2$ 부분접속 복구 부호이며, 여기서 차원 k 는 다음과 같이 주어진다.

$$k = \begin{cases} n - (2m - \frac{m}{s}), & \text{for } m \equiv 0 \pmod{s} \\ n - (2m - 1), & \text{for } m \not\equiv 0 \pmod{s}. \end{cases}$$



직교 부분 방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호



Example) $s = 3, m = 4$

0	0	0	1
1	1	2	2
2	3	3	3

0	1	2	3
0	1	2	3
0	1	2	3

$$H = \begin{pmatrix} A_Q \\ A_R \end{pmatrix} =$$

$$\begin{pmatrix} 111000000000 \\ 000111000000 \\ 000000111000 \\ 000000000111 \\ \hline 100010001000 \\ 010001000100 \\ 001000100010 \\ 000100010001 \end{pmatrix}$$

위의 H 로 정의된 부호는 $(n = 12, k = 5, r = 2, t = 2)_2$ -부분접속 복구 부호이다.



1. Introduction

- 1) 부분접속 복구 부호
- 2) 부분접속수와 가용도

2. Main

- 1) 부분방진과 직교 부분방진
- 2) 직교 부분방진 기반으로 설계한 부분접속 복구 부호

3. Conclusion



Conclusion

- ✓ 제안하는 두 부분방진이 직교임을 보임
- ✓ 직교 부분방진을 기반으로 이진 부분접속 복구 부호를 설계하고 정확한 차원을 계산
- ✓ 제안하는 부분접속 복구부호는 부분접속수(Locality)를 고정하고서도 부호의 길이를 무한히 선택할 수 있는 장점이 있음