Họ và tên: Trịnh Ngọc Hiến

MSSV: 19110315

**_

Bài tập về nhà tuần 2:

Dùng phương pháp quy nạp để chứng minh:

Hạn nộp: ngày 26/03/2022.

Prove that a complete binary tree with k level has $2^k - 1$ nodes.

Bài giải

- Thật vây, ta giả sử cây nhị phân có cấp 1. Khi đó, ta được

$$2^k - 1 = 2^1 - 1 = 1$$
 nút.

- \Rightarrow Do đó ta dễ dàng chứng minh thuật toán đúng với k = 1.
- Giả sử cây nhị phân hoàn chỉnh đúng với cấp k (với $k \ge 1$). Khi đó, ta được mệnh đề là

$$2^k - 1$$
 nút (giả thuyết quy nạp)

- Ta chứng minh cây nhị phân hoàn chỉnh cấp k+1. Khi đó, ta được mệnh đề là

$$2^{k+1} - 1 = 2.2^k - 1$$
 nút.

- Khi đó, nếu ta bỏ đi 1 cấp trong cây nhị phân đi 1 thì ta sẽ có được 2^k-1 nút theo giả thuyết quy nạp.
 - \Rightarrow Vậy cây nhị phân hoàn chỉnh cấp k có 2^k-1 nút.

Prove that for all $n \ge 1$, one has

$$\sum_{i=1}^n \frac{1}{2^i} < 1$$

Bài giải

- Từ giả thuyết trên ta có mệnh đề:

$$\sum_{i=1}^{n} \frac{1}{2^{i}} = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{2^{n}} < 1 (1).$$

- Thật vậy, giả sử n = 1, khi đó ta có mệnh đề (1) là

$$\frac{1}{2^1} = 0.5 < 1$$

 \Rightarrow Mệnh đề (1) đúng với n = 1.

- Giả sử mệnh đề (1) đúng với n = k (với $k \ge 1$), nghĩa là

$$S_k = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + ... + \frac{1}{2^k} < 1$$
 (Giả thuyết quy nạp)

- Ta phải chứng minh mệnh đề (1) cũng đúng với n = k + 1, khi đó ta có mệnh đề (1) là

$$S_{k+1} = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{2^k} + \frac{1}{2^{k+1}} < 1$$

- Do
$$\frac{1}{2^{k+1}} < \frac{1}{2^k} < 1$$

nên
$$S_{k+1} = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \ldots + \frac{1}{2^k} + \frac{1}{2^{k+1}} < 1$$

Vậy
$$\forall n \ge 1 \ thì \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{2^i} < 1$$

Iterative maximum

```
Thuật toán:
Function maximum(A,n)
\{ m = A[1];
   i=2;
   while (i<=n) do
         if A[i]>m then m= A(i);
         i=i+1:
   return m.
Chứng minh maximum(A,n) = \max A[1..n]
                   Algorithm Analysis
```

Giải

- Ta dễ dàng kiểm tra thuật toán đúng với n = 0 và n = 1 khi đó A[1] là giá trị lớn nhất.
- Giả sử thuật toán đúng với n > 2, khi đó ta được thuật toán là

$$maximum (A,k) = max A[1...k].$$

- Ta chứng minh thuật toán đúng khi maximum $(A,k+1) = \max A[1...k+1]$
- Thật vậy, ta thấy:

```
maximum (A,k+1) = \max (\max A[1...k], A[k+1]) = \max A[1...k+1]
```

⇒ Như vậy theo chứng minh quy nạp thuật toán đệ quy là đúng.

Iterative multiplication

```
Thuật toán:
  function multiply(y,z)
  {
    x = 0;
    while z > 0 do
        if z is odd then x = x + y;
    y = 2y; z = (int)z/2;
    return x;
  }
```

Giải