



# 周报告

汇报人：袁娜  
2017.03.16

# ■满足可靠性目标的资源最小化研究

## ➤问题

- 汽车嵌入式系统处理器性能大幅度提升的同时，系统故障发生率不断增加；汽车行驶过程中电磁干扰、消息丢失等容易造成ECU和通信网络出现瞬时故障。任务的可靠性指系统中任务无故障运行的概率。
- 嵌入式系统资源往往是有限的，因而需要在设计阶段对资源消耗进行优化。

# ■满足可靠性目标的资源最小化研究

## ➤可靠性模型

ECU发生故障的概率服从泊松分布，单位时间 $t$ 内的可靠性 $R(t)=e^{-\lambda t}$ ， $\lambda$ 为单位时间内的恒定故障率。

令 $\lambda_k$ 为处理器 $u_k$ 的恒定故障率，则任务 $n_i$ 在 $u_k$ 上的可靠性为

$$R(n_i, u_k) = e^{-\lambda_k w_{i,k}}$$

任务间存在优先级约束的并行应用的可靠性为任务可靠性之积

$$R(G) = \prod_{n_i \in N} R(n_i, u_{proc(n_i)})$$

# ■满足可靠性目标的资源最小化研究

## ➤资源成本模型

定义计算资源成本率 $\gamma$ ，执行时间 $w$ ，则计算资源成本为 $\gamma * w$

定义通信成本率 $\gamma_{\text{comm}}$ ，通信时间 $c_{x,i}$ ，则通信资源成本为 $\sum_{n_x \in \text{pred}(n_i)} c'_{x,i} \times \gamma_{\text{comm}}$

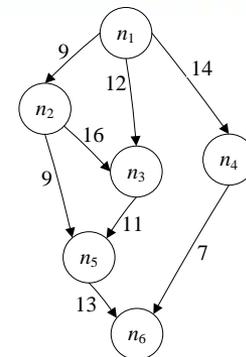
任务 $n_i$ 在处理器 $u_k$ 上的资源消耗为

$$\text{cost}(n_i, u_k) = w_{i,k} \times \gamma_k + \sum_{n_x \in \text{pred}(n_i)} c'_{x,i} \times \gamma_{\text{comm}}$$

并行的资源消耗为任务资源之和

$$\text{cost}(G) = \sum_{n_i \in N} \text{cost}(n_i, u_{\text{proc}(i)})$$

# ■ 满足可靠性目标的资源最小化研究



## ➤ 调度策略比较

该调度的关键在于如何将功能的可靠性目标 $R_{\text{goal}}(G)$ 转换成任务的可靠性目标。

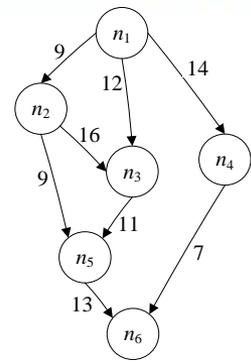
① L. Zhao, Y. Ren等人提出的动态副本数量的容错调度算法**MaxRe算法**提出将任务可靠性目标设为平均值：

$$R_{\text{goal}}(n_1) = \sqrt[|N|]{R_{\text{goal}}(G)}$$

② 由于任务过高的可靠性目标需要花费更多的资源来满足，此后L. Zhao, Y. Ren等人在其可靠 workflow 调度算法**RR算法**中对可靠性目标加以改进：

$$R_{\text{goal}}(n_{\text{seq}(j)}) = \sqrt[|N|-j+1]{\frac{R_{\text{goal}}(G)}{\prod_{x=1}^{j-1} R(n_x)}}$$

# ■满足可靠性目标的资源最小化研究



## ➤调度策略比较

该调度的关键在于如何将功能的可靠性目标 $R_{goal}(G)$ 转换成任务的可靠性目标。

③RR算法可靠性目标中，未调度的任务的目标仍有可优化的空间

$$R_{seq(j)}(G) = \prod_{x=1}^{j-1} R(n_{seq(x)}, u_{proc(seq(x))}) \times R(n_{seq(j)}, u_{proc(seq(j))}) \times \prod_{y=j+1}^{|N|} R_{max}(n_{seq(y)}) \geq R_{goal}(G)$$

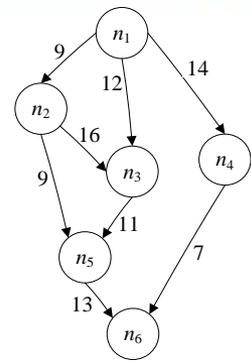
未调度任务以其在多个处理器上的最大可靠性计算



$$R(n_{seq(j)}, u_k) \geq R_{goal}(G) / \left( \prod_{x=1}^{j-1} R(n_{seq(x)}, u_{proc(seq(x))}) \times \prod_{y=j+1}^{|N|} R_{max}(n_{seq(y)}) \right)$$

调度算法：在筛选满足任务可靠性目标的处理器后，将任务调度至资源消耗最小的处理器上。

# ■满足可靠性目标的资源最小化研究



## ➤调度策略比较

该调度的关键在于如何将功能的可靠性目标  $R_{goal}(G)$  转换成任务的可靠性目标。

③RR算法可靠性目标中，未调度的任务的目标仍有可优化的空间

$$R_{seq(j)}(G) = \prod_{x=1}^{j-1} R(n_{seq(x)}, u_{proc(seq(x))})$$

$$\times R(n_{seq(j)}, u_{proc(seq(j))}) \times \prod_{y=j+1}^{|N|} R_{max}(n_{seq(y)}) \geq R_{goal}(G)$$



$$R(n_{seq(j)}, u_k) \geq R_{goal}(G)$$

$$\left/ \left( \prod_{x=1}^{j-1} R(n_{seq(x)}, u_{proc(seq(x))}) \times \prod_{y=j+1}^{|N|} R_{max}(n_{seq(y)}) \right) \right.$$

优化想法：寻求  $\sqrt[|N|]{R_{goal}(G)}$  与  $R_{max}(n_{seq(y)})$  之间的合理值

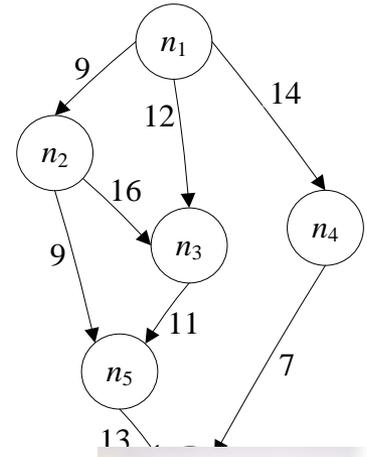
**算法演算与问题：**  
 该方法能达到要求，但可靠性目标还有**优化空间**；  
 尝试以MaxRe算法中的任务可靠性目标计算方法  $R_{goal}(n_1) = \sqrt[|N|]{R_{goal}(G)}$  计算未调度任务的可靠性，发现可靠性目标**越界**。

# HEFT算法还原

## ① 任务优先级排序——向上排序值

$$\overline{c_{i,k}} = \overline{L} + \frac{data_{i,k}}{\overline{B}}$$

$$rank_u(n_i) = \overline{w}_i + \max_{n_j \in succ(n_i)} (\overline{c_{i,j}} + rank_u(n_j))$$



Task	u <sub>1</sub>	u <sub>2</sub>	u <sub>3</sub>
n <sub>1</sub>	14	16	9
n <sub>2</sub>	13	19	18
n <sub>3</sub>	11	13	19
n <sub>4</sub>	13	8	17
n <sub>5</sub>	12	13	10
n <sub>6</sub>	13	16	9
n <sub>7</sub>	7	15	11
n <sub>8</sub>	5	11	14
n <sub>9</sub>	18	12	20
n <sub>10</sub>	21	7	16

```
int main()
{
    int i,j;
    FILE *fp;
    fp=fopen("Input.txt","r+");
    //文件中读取计算开销、数据传输率、数据传输量
    for(i=0; i<no_tasks; i++)
        for(j=0; j<no_machines; j++)
            fscanf(fp,"%lf",&computation_costs[i][j]);
    for(i=0; i<no_machines; i++)
        for(j=0; j<no_tasks; j++)
            fscanf(fp,"%lf",&data_transfer_rate[i][j]);
    for(i=0; i<no_tasks; i++)
        for(j=0; j<no_tasks; j++)
            fscanf(fp,"%lf",&data[i][j]);
    //向上排序值计算
    for(i=0; i<no_tasks; i++)
    {
        if(tasks_upper_rank[i]==-1)
        {
            tasks_upper_rank[i]=calculate_upper_rank(i);
            insertinto(i,tasks_upper_rank[i]);
        }
    }
    printf("向上排序值rank:\n");
    for(i=0; i<no_tasks; i++)
        printf("任务%d : %.2lf\n",i,tasks_upper_rank[i]);
    for(i=0; i<no_tasks; i++)
        printf("任务%d : %.2lf\n",sorted_tasks[i],tasks_upper_rank[sorted_tasks[i]]);
}
```

```
double calculate_upper_rank(int task)
{
    int j;
    double avg_communication_cost_successor,avg=0.0,max=0,rank_successor;
    //平均通信开销
    for(j=0; j<no_machines; j++)
        avg+=computation_costs[task][j];
    avg/=no_machines;
    for(j=0; j<no_tasks; j++)
    {
        if(data[task][j]==-1)
        {
            avg_communication_cost_avg_communicationcost(task,j); //平均通信开销
            if(tasks_upper_rank[j]==-1) //j在尚未计算rank值,则递归计算出
            {
                rank_successor=tasks_upper_rank[j]=calculate_upper_rank(j);
                insertinto(j,rank_successor);
            }
            else
            {
                rank_successor=tasks_upper_rank[j]; //已计算出后继节点的rank值,则直接使用
            }
            successor_avg_communication_cost+=rank_successor;
            if(!successor)
                successor=j;
        }
    }
    return(avg+max);
}
```

C:\Users\Administrator.GOS-01610221041\D

向上排序值rank:

```
任务0 : 108.00
任务1 : 77.00
任务2 : 80.00
任务3 : 80.00
任务4 : 69.00
任务5 : 63.33
任务6 : 42.67
任务7 : 35.67
任务8 : 44.33
任务9 : 14.67
任务0 : 108.00
任务3 : 80.00
任务2 : 80.00
任务1 : 77.00
任务4 : 69.00
任务5 : 63.33
任务8 : 44.33
任务6 : 42.67
任务7 : 35.67
任务9 : 14.67
```

+ c<sub>m,i</sub>

# 下周计划

- 阅读文献，寻找不同的双目标优化问题（Bi-criteria optima or Pareto optima problem）解决策略
- HEFT算法实现