TP load balancing

0

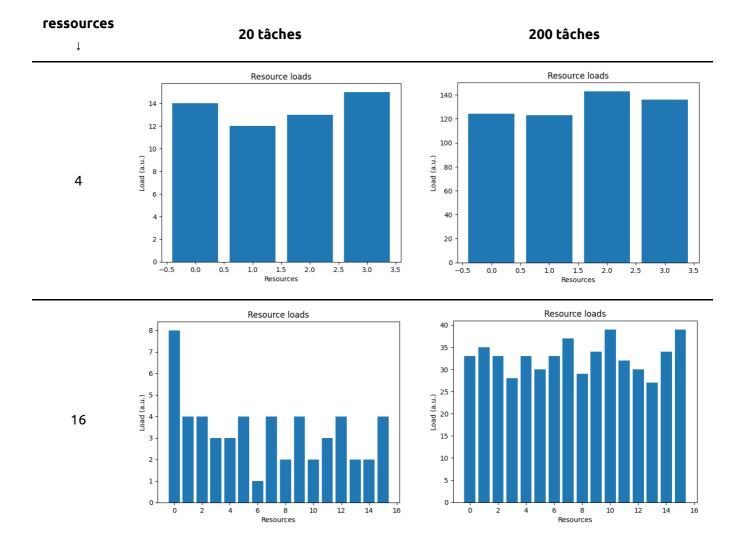
Ce que je comprends des résultats de python3 complete_example.py:

- On voit tous les paramètres (nombre de tâches, nombre de ressources, les tâches avec leur charge).
- On voit le mapping trouvé et la répartition par ressource.
- On voit la charge par ressource (la somme des charges de chaque tâches assignées).
- On voit aussi les *metrics* qui permettent d'évaluer les performances des algos.

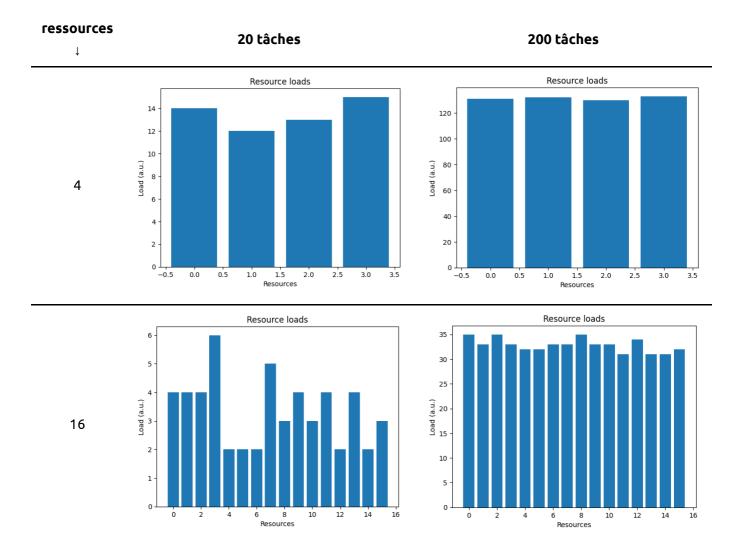
1

Ma comparaison des performances :

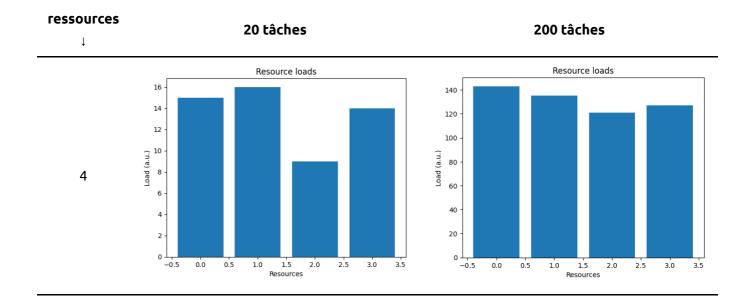
Avec l'algo Compact, la répartition des tâches est plutôt moyenne pour les cas où il y a plutôt beaucoup de tâches et quand il y a peu de tâches et peu de ressources. On voit aussi que la répartition n'est pas bonne pour peu de tâches sur beaucoup de ressources.

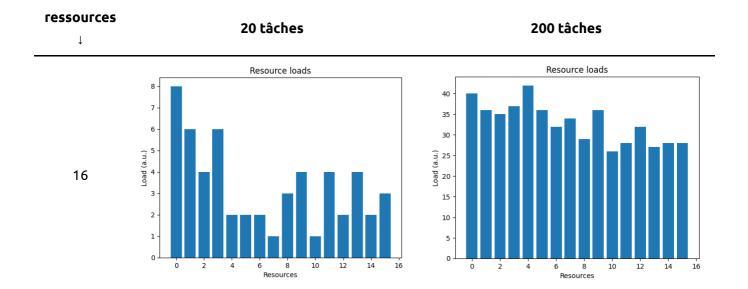


Avec l'algo List_scheduler, la répartition des tâches est vraiment bonne quand il y a beaucoup de tâches, moyenne avec peu de tâches et peu de ressources et assez inégale quand il y a peu de tâches et beaucoup de ressources.

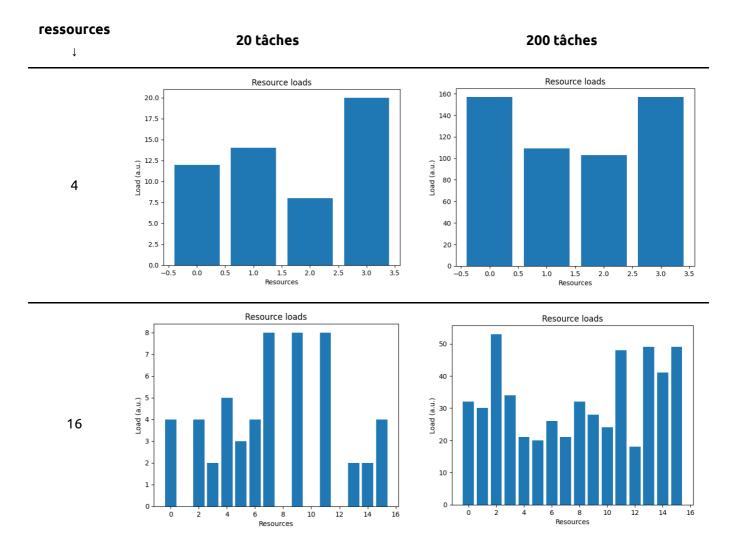


Avec l'algo Round_robin, la répartition des tâches n'est pas bonne avec beaucoup de ressources, moyenne avec beaucoup de tâches et peu de ressources et légèrement inégale quand il y a peu de tâches et peu de ressources.





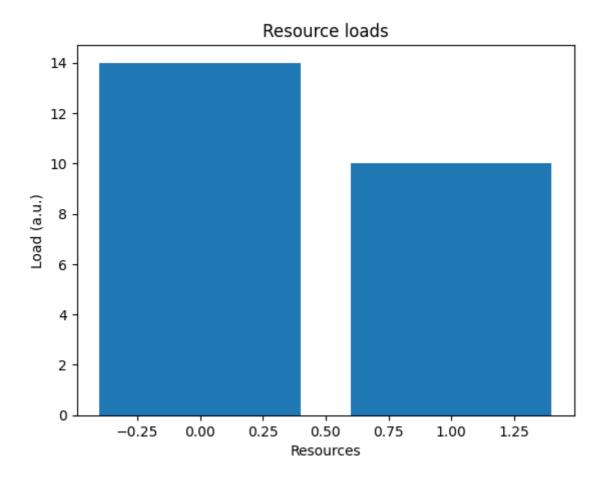
Avec l'algo Uniformly_random la répartition des tâches n'est pas bonne avec beaucoup de ressources, pareil avec peu de tâches et peu de ressources et assez inégale quand il y a beaucoup de tâches et peu de ressources.

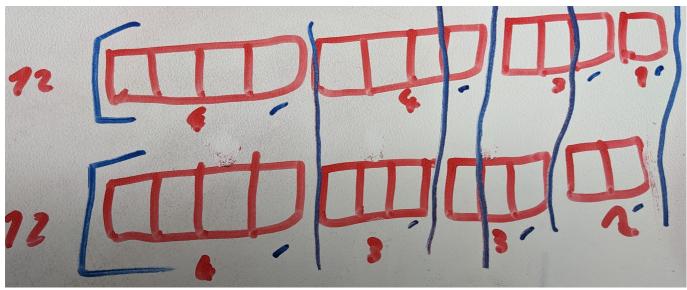


2

J'ai trouvé un cas compliqué (adversary case) pour le list_scheduler. Ce cas est avec 8 tâches, 2 ressources. Les tâches ont les charges suivantes: [4, 3, 3, 2, 4, 1, 3, 4]. L'algo list_scheduler

répartit 14 charges sur la première ressource et 10 sur la seconde. Il existe une meilleure configuration avec 12 charges sur chaque ressources.





3

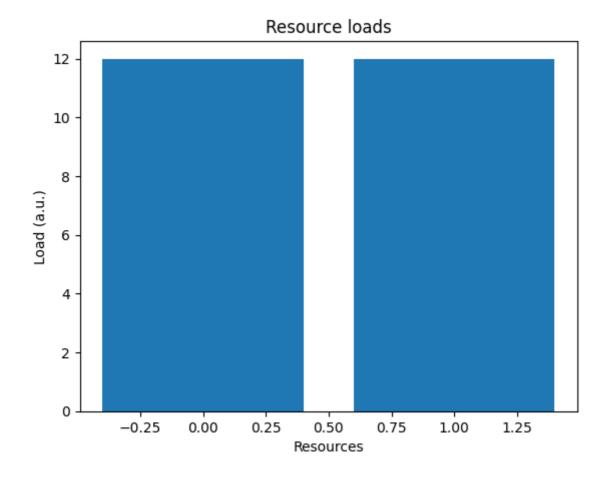
J'ai complété la fonction <u>lpt</u> et elle passe le test unitaire.

Le code de mon algo:

```
# Empty mapping
num_tasks = len(task_loads)
```

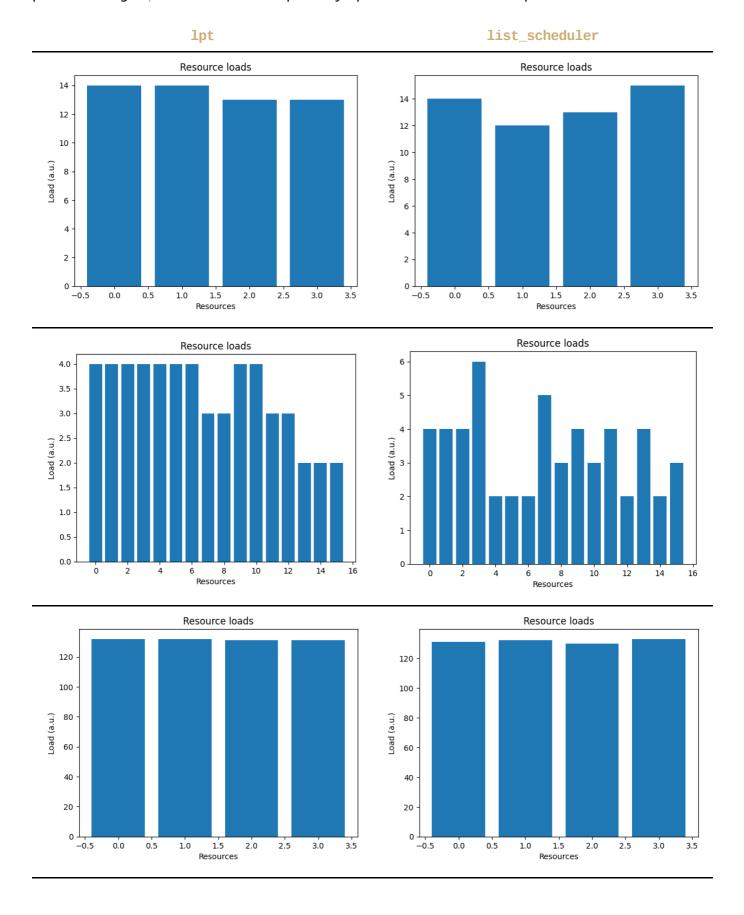
```
mapping = [None] * num_tasks
    # sort tasks
    sorted_tasks = dict(enumerate(task_loads))
    sorted_tasks = dict(sorted(sorted_tasks.items(), key=lambda v: v[1],
reverse=True))
    # distribute tasks
    resources = {k: 0 for k in range(num_resources)}
    for task, load in sorted_tasks.items():
     # get best resource
      resource = min(resources.items(), key=lambda x: x[1])[0]
     # map a task
     mapping[task] = resource
      resources[resource] += load
     if verbose:
          print(f'- Mapping task {task} to resource {resource}')
    return mapping
```

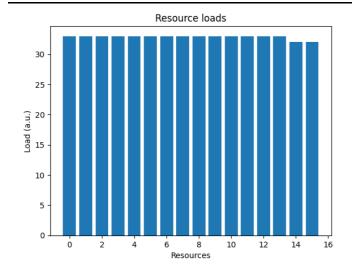
Le 1pt résout bien le cas compliqué que le 1ist_scheduler ne résout pas bien.

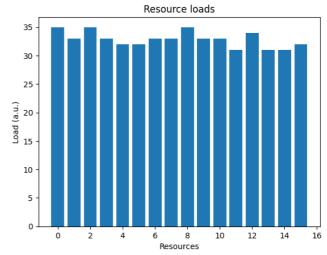


4

Les algos <u>list_scheduler</u> et <u>lpt</u> sont assez similaires. On le constate quand on a beaucoup de tâches, par-contre l'algo <u>lpt</u> fonctionne mieux quand il y a peut de tâches et beaucoup de ressources.







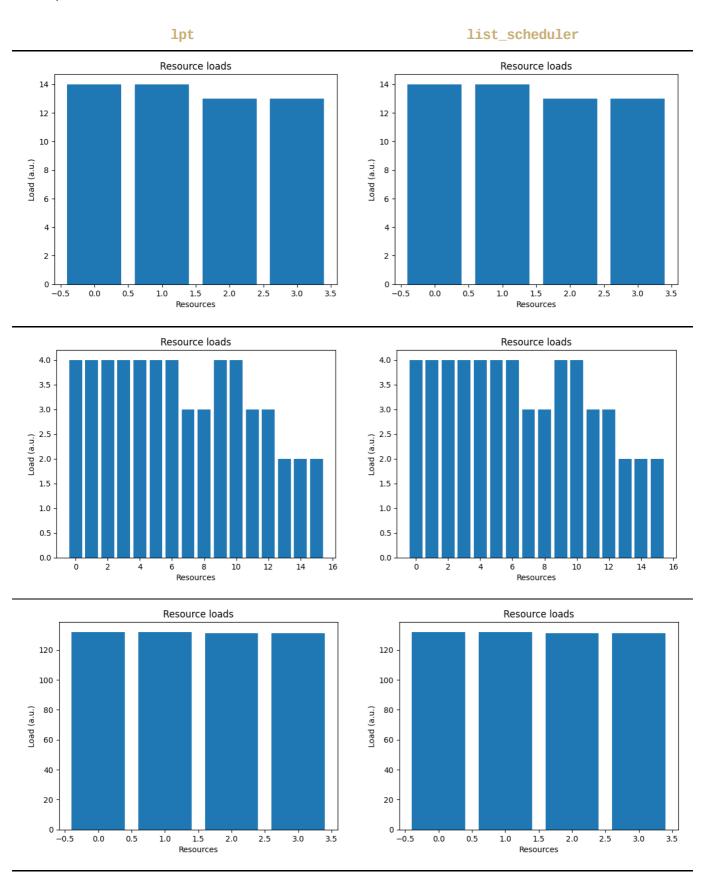
5

J'ai complété la fonction lpt_with_limits et elle passe le test unitaire.

Le code de mon algo:

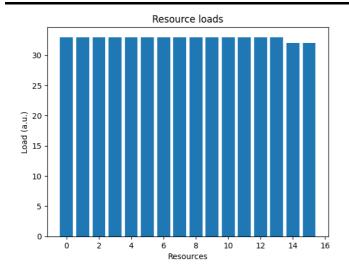
```
# Empty mapping
   num_tasks = len(task_loads)
   mapping = [None] * num_tasks
   # sort tasks
   sorted_tasks = dict(enumerate(task_loads))
   sorted_tasks = dict(sorted(sorted_tasks.items(), key=lambda v: v[1],
reverse=True))
   # distribute tasks
   resources = {k: [0, 0] for k in range(num_resources)}
   for task, load in sorted_tasks.items():
      # get best resource
     validRes = dict(filter(lambda x: x[1][1] < task_limit,</pre>
resources.items()))
     if len(validRes.items()) != 0:
        resource = min(validRes.items(), key=lambda x: x[1])[0]
     else: # fallback when all resources exceed the task_limit
        resource = min(resources.items(), key=lambda x: x[1])[0]
     # map a task
      mapping[task] = resource
      resources[resource][0] += load
      resources[resource][1] += 1
     if verbose:
          print(f'- Mapping task {task} to resource {resource}')
    return mapping
                                      7 / 11
```

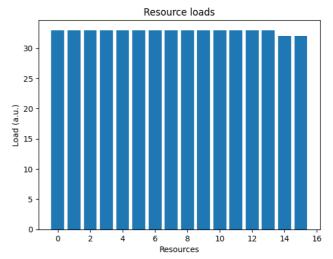
Je n'ai pas trouvé de différence.



list_scheduler







7

Je n'ai pas trouvé de cas compliqué (adversary case).

Extrais du fichier complete_example.py:

```
def exp6(num_tasks = 20, num_resources = 4, makespan = 0):
    task_loads = support.generate_uniform_loads(num_tasks, 1, 5, 99)
    print("\nScenario 6: lpt_with_limits")
   mapping = schedulers.lpt_with_limits(task_loads, num_resources, makespan)
    support.evaluate_mapping(mapping, task_loads, num_resources)
    support.plot_mapping(mapping, task_loads, num_resources,
'scenario_lpt_with_limits_T' + str(num_tasks) + '_R' + str(num_resources) +
'.png')
for i in range(8, 0, -1):
   print("makespan : " + str(i))
   exp4(20, 4)
   exp6(20, 4, i)
   exp4(20, 16)
   exp6(20, 16, i)
for i in range(60, 0, -1):
    exp4(200, 4)
   \exp(200, 4, i)
   exp4(200, 16)
    exp6(200, 16, i)
```

8

J'ai implémenté l'algo <u>list_scheduler_for_uniform_resources</u>, mon implémentation passe les tests. Ma solution trie les ressources par rapport à leur vitesse pour les premières tâches affectées puis, sélectionne la ressource qui a la plus petite valeur quand on divise ça charge avec la vitesse.

Le code de mon algo:

```
num_tasks = len(task_loads)
mapping = [None] * num_tasks

resource_heap = [(2 / resource_speeds[resource], resource) for resource in range(num_resources)]
heapq.heapify(resource_heap)

for task in range(num_tasks):
    resource_load, resource = heapq.heappop(resource_heap)

mapping[task] = resource
    if verbose:
        print(f'- Mapping task {task} to resource {resource}')
        load = task_loads[task]
        heapq.heappush(resource_heap, (resource_load + (load /
int(resource_speeds[resource])), resource))

return mapping
```

J'ai choisi un scénario avec 200 tâches sur 4 ressources. Pour les vitesses, j'ai choisi d'avoir 2 ressources rapides et 2 ressources lentes, les ressources rapides vont deux fois plus vite ($\begin{bmatrix} 8 & 8 & 4 & 4 \end{bmatrix}$).

J'obtiens la répartition des charges suivante : [178, 175, 86, 87] avec les 2 premiers qui correspondent aux ressources rapides et les 2 suivantes aux ressources lentes. On peut voir que les ressources rapides sont bien deux fois plus rapide que les lentes.

